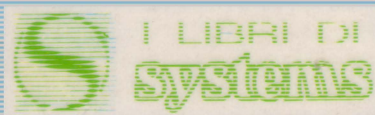


**sinclair
COMPUTER**

PRESENTA

Tutti i segreti dello SPECTRUM

**4 passi nella ROM: come utilizzare
le routine più importanti
del sistema operativo
a cura di Giovanni Mellina**



Tutti i segreti dello SPECTRUM

**4 passi nella ROM: come utilizzare
le routine più importanti
del sistema operativo**

a cura di G. Mellina



sommario

| | |
|--|----|
| le routines più utili | 5 |
| la tastiera | 6 |
| la cassetta | 8 |
| il beeper | 10 |
| la stampa | 12 |
| l'area basic | 25 |
| la memoria | 29 |
| il calcolatore in virgola mobile | 35 |
| l'editor | 45 |
| altre routines | 51 |
| la memorizzazione di programmi e variabili | 59 |
| l'area di editing | 65 |
| le routines di stampa | 73 |
| il calcolat. floating-point: approfondimento | 79 |
| i literals | 85 |

appendici

| | |
|--|-----|
| le istruzioni dello Z80 | 99 |
| conversioni decimale/esadecimale | 115 |
| mappa della ROM | 119 |

Le routines più utili

Premessa

Le aree di sistema in RAM.

Si possono distinguere in due categorie:

aree fisse: *display-file*, attributi, *printer buffer*, variabili di sistema; sono le aree il cui indirizzo e la cui ampiezza non subiscono mai variazioni;

aree dinamiche: *microdrive maps*, *channel informations*, area basic, variabili, *edit-area*, *work space* o *input-area*, *calculator stack*, *spare space*, *machine* e GOSUB stack; sono le aree dinamiche, destinate a espandersi e restringersi secondo necessità.

Il loro indirizzo, modificandosi dinamicamente in conseguenza di variazioni di ampiezza di aree più basse, è mantenuto aggiornato e reperibile nelle variabili di sistema (da 23627 a 23654).

La loro ampiezza, essendo anch'essa dinamica, è ricavabile per differenza tra gli indirizzi dell'area interessata e di quella immediatamente più alta.

In particolare lo *spare space*, il cui inizio è indicato dalla variabile STKEND, è il serbatoio di riserva, cioè la memoria disponibile, da cui attingere per poter espandere le altre aree.

Non esiste invece una variabile indicante l'indirizzo di *machine stack*: è reperibile solo in codice macchina (registro SP).

La tastiera

KEY-SCAN (CALL dec 703 hex 02BF)

esegue la lettura di tutta la tastiera e imposta le variabili KSTATE e LASTK in funzione dei tasti premuti.

reg. out:

A = CODE tasti premuti = var. KSTATE (23556)

BC - DE - HL modificati

IX non modificato

KEY - INPUT (CALL dec 4264 hex 10A8)

ottiene il CODE dell'ultimo tasto premuto, acquisendolo dalla variabile LASTK; inoltre, se il bit 5 di TVFLAG è ON (SET 5, (IY + 2)), esegue CLS della *screen edit area* (righe 23-24).

reg. out:

A = CODE tasti premuti = variabile LASTK se vi è stata immissione, altrimenti non modificato

BC - DE - HL modificati solo con bit 5 di TVFLAG ON

IX non modificato

flags out:

C se vi è stata immissione; NZ se il carattere è producibile (CODE maggiore di 31)

NC e Z se non vi è stata immissione

KEY-WAIT (CALL dec 5598 hex 15DE)

ritorna solo dopo pressione di un qualsiasi tasto; equivalente a un PAUSE 0. Se il bit 5 di TVFLAG è ON, esegue CLS della *screen edit area* (righe 23-24)

Prima di invocarla è necessario aprire il flusso relativo al canale K (vedi il paragrafo *La stampa*) eseguendo LD A, 1 : CALL 5633.

reg. out:

A = CODE tasto premuto = variabile LASTK;
altri non modificati

BREAK (CALL dec 8020 hex 1F54)

è la routine che testa la pressione dei tasti CAPS S. e SPACE.

reg. out:

A modificato
altri non modificati

flags out:

NC se è stato richiesto il break

variabili:

KSTATE (byte 23556) indica sempre il CODE maiuscolo corrispondente al tasto premuto (anche con CAPS S. non usato), oppure 255 se non vi è stata immissione.

LASTK (23560) indica sempre il CODE corrispondente all'ultima combinazione di tasti premuti.

FLAGS (23611) indica se vi è stata pressione di un tasto (bit 5 ON), o nessuna immissione (bit 5 OFF).

FLAGS 2 (23658): impostando ON il bit 3 si forza il CAPS S. mode per le successive immissioni.

MODE (23617) indica il modo di immissione in corso (lettera del cursore):

1 = "E"

2 = "G"

0 + FLAGS bit 2 OFF = "K"

0 + FLAGS bit 2 ON + FLAGS 2 bit 3 OFF = "L"

0 + FLAGS bit 2 ON + FLAGS 2 bit 3 ON = "C"

La cassetta (tape)

NO - HDR - LOAD (CALL dec 1366 hex 0556)

NO - HDR - SAVE (CALL dec 1218 hex 04C2)

eseguono LOAD e SAVE di files senza *header*.

reg. in:

IX = indirizzo dell'area di memoria da cui iniziare LOAD o

SAVE

DE = lunghezza del file (bytes)

A = 255 indicante *data-block*

flags in: C = LOAD, NC = SAVE

reg. out: tutti modificati

flags out: (se LOAD):

C = OK

NC = tape loading error

NC e Z = *time up* o *No parity-check*

NC e NZ = *break* o *No match file-type*

Nota: il LOAD possiede anche un entry - point a dec 2048 (hex 0800), da cui si rientra solo se OK (flag C), altrimenti si ha errore R.

LOAD (CALL dec 1366 e 2048 hex 0556 e 0800) eseguono il caricamento di una normale registrazione, completa di header.

Si può utilizzare la seguente routine:

```

9C40                5          ORG  40000
9C40 DD2128A0      10 tld     LD   IX,41000
          ;17 bytes destinati all'header
9C44 DDE5          20          PUSH IX
9C46 111100        30          LD   DE,17
9C49 AF            40          XOR   A
          ;A=0 indicante header
9C4A 37            50          SCF   ;flag C indic
          ante LOAD
9C4B CD5605        60          CALL 1366
          ;load header
9C4E DDE1          70          POP   IX
9C50 30EE          80          JR    NC,tld
9C52 DD5E0B        90          LD    E,(IX+11)
          ;lunghezza data-block
9C55 DD560C        100         LD    D,(IX+12)
9C58 DD7E00        110         LD    A,(IX+0)
          ;file type
9C5B DD2A535C      120         LD    IX,(23635)
          ;indir.area basic
9C5F EE03          130         XOR    3
9C61 2009          140         JR    NZ,noc
          ;salta oltre se file type<>3
9C63 DD6E0D        150         LD    L,(IX+13)
          ;indir.inizio CODE
9C66 DD660E        160         LD    H,(IX+14)

```

| | | | |
|------|------------------|-----|-----------------------|
| 9C69 | E5 | 170 | PUSH HL |
| 9C6A | DDE1 | 180 | POP IX |
| 9C6C | 37 | 190 | noc SCF ;flag C indic |
| | ante LOAD | | |
| 9C6D | CD00008 | 200 | CALL 2048 |
| | ;load data-block | | |
| 9C70 | | 210 | END |

SAVE (CALL dec 2416 hex 0970)

esegue una normale registrazione completa di header.

reg. in:

IX = indirizzo dell'area (17 bytes) contenente header

HL = indirizzo dell'area da cui prelevare i dati

Nota: l'header deve essere predisposto completo di tutte le informazioni (tipo di file, nome, lunghezza *data-block*) necessarie al SAVE.

Header: contiene

byte

0 = 0 (progr. basic), 1 (num. array), 2 (char. array), 3 (bytes)

1 ÷ 10 = nome (255 in pos. 1 se nullo)

11 ÷ 12 = lunghezza CODE o array o progr.-basic + variabili

li

13 ÷ 14 = autorun LINE (progr.) o start address (CODE)

15 ÷ 16 = lunghezza del programma (solo area basic)

14 = nome se array

file: ogni file (*header* o *data-block*) viene registrato con 2 bytes aggiunti, non conteggiati nella lunghezza: uno in testa, indicante il *file-type* 0 (header) o 255 (data-block) ed uno in coda, indicante il valore di *parity-check* per testarne la corretta lettura con LOAD.

Il beeper

BEEP-1 (CALL 949 hex 03B5)

emette la nota acustica corrispondente ai valori contenuti

nei registri HL e DE.

reg. in:

HL = valore funzione della frequenza

DE = valore funzione della durata

reg. out:

A e DE = 0

altri modificati

Note: Il valore in HL si ottiene da:

$437500 / (\text{frequenza}) - 30.125$

Il valore in DE è direttamente proporzionale alla frequenza e inversamente proporzionale al valore di HL; si ottiene da:

$\text{frequenza} * \text{durata}$

Per cui un

BEEP 1,0 (frequenza DO = 261.63 Hz)

si ottiene con:

$HL = 437500 / 261.63 - 30.125 = 1642$

$DE = 261.63 * 1 = 262$

Conoscendo la frequenza di una nota, si ricava quella della seminota superiore con:

$\text{frequenza} * 1.05946315$

e della seminota inferiore con:

$\text{frequenza} / 1.05946315$

Il LA della scala di DO (diapason) ha una frequenza di 220 Hz.

BEEP-2 (CALL 1016 hex 03F8)

è la routine che esegue l'analogo comando basic prelevando i valori di tono e durata dal *calculator stack*; per esempio, un BEEP 1,0 si ottiene con:

```
9C40          5          ORG  40000
9C40 3E01      10        LD   A,1
          ;durata
9C42 CD282D    20        CALL 11560
          ;carica A nel calc.stack
```

| | | |
|---------------------------|----|------------|
| 9C45 3E00 | 30 | LD A,0 |
| ; tono | | |
| 9C47 CD282D | 40 | CALL 11560 |
| ; carica A nel calc.stack | | |
| 9C4A CDF803 | 50 | CALL 1016 |
| ; beep | | |
| 9C4D C9 | 60 | RET |

reg. out:

A e DE = 0

altri modificati

Nota: il *calculator stack* e le routines che lo gestiscono sono specificatamente trattati al capitolo *Il calcolatore F.P.*

La stampa

OPEN (CALL dec. 5633 hex 1601)

apre un flusso (stream) verso un determinato canale (dispositivo di output).

È necessario eseguirla per poter indirizzare correttamente tutte le operazioni di *input/output* che seguiranno.

reg. in:

A = codice del flusso

reg. out:

IX non modificato

altri modificati

Nota: codici flusso previsti:

- 0, 1, 253 canale "K" (screen edit area, righe 23-24) equivalente a OPEN 1, "K"
- 2, 254 canale "S" (screen display area, righe 0 ÷ 21) equivalente OPEN 2, "S"
- 3 canale "P" (printer) equivalente OPEN 3 "P"
- 255 canale "R" (area di memoria indirizzata dalla var.

KCUR, normalmente la edit-area), non consentito in BASIC

A conclusione dei previsti controlli, imposta le variabili:

FLAGS (23611) con bit 1 ON se "P"

TIFLAG (23612) con bit 0 ON se "K", OFF se "S"

PPOS-SET (CALL dec 3545 hex 0DD9)

Imposta al valore voluto la *current screen/print position*: a seconda del canale precedentemente selezionato (S-K-P), le variabili interessate (da PPOSN a SPOSNL) vengono impostate con la posizione corrente di stampa, le cui coordinate sono contenute in BC.

reg. in:

B = coord. riga = 24 - num. riga = da 24 a 3 se "S"; da 24 a 23 se "K"; ignorato se "P"

C = coord. colonna = 33 - num. colonna = da 33 a 2

reg. out:

HL = corrispondente indirizzo *row 0* in display-file o printer-buffer

A e DE = num. colonna risultante (0-31)

BC e IX non modificati

PRINT (RST dec 16 hex 10)

Un'unica routine gestisce tutti i possibili tipi di output, trattando contemporaneamente attributi e codici di controllo.

Essendo molto utilizzata, si trova in pagina 0 e viene invocata con l'istruzione di restart RST 16 di un solo byte (equivalente a CALL 16 di 3 bytes).

reg. in:

A = CODE del carattere o del codice

reg. out:

A modificato

altri non modificati

Note: la stampa avviene alla *current screen / print position* indicata dalle variabili DFSZ - PPOSN - PRCC - ECHOE - DFCC - DFCCCL - SPOSN - SPOSNL, che vengono poi aggiornate, utilizzando il canale precedentemente selezionato.

Attenzione: con canale "P" la locazione 23681, dichiarata non usata, viene invece impostata a dec. 91 (byte alto dell'indir. del *printer buffer*).

Ai dati stampati vengono associati gli attributi temporanei, in base al contenuto delle variabili ATTRT - MASKT - BORDCR - PFLAG; gli attributi temporanei, se non specificatamente impostati, contengono la copia di quelli permanenti.

Le prime tre hanno il seguente formato:

bits 0 ÷ 2 = valore INK 0 ÷ 7

bits 3 ÷ 5 = valore PAPER (0 ÷ 7) * 8

bit 6 ON = BRIGHT attivo

bit 7 ON = FLASH attivo

P FLAG ha il seguente formato (in cui i bits pari 0-2-4-6 indicano gli attr. temporanei e i bits dispari 1-3-5-7 quelli permanenti):

bits 0/1 ON = OVER attivo

bits 2/3 ON = INVERSE attivo

bits 4/5 ON = INK 9

bits 6/7 ON = PAPER 9

Come detto, la capacità di trattare i codici di controllo consente di passarli serialmente alla routine, tramite il reg. A; per esempio i valori decimali:

16,2 equivalgono a INK 2

20,1 equivalgono a INVERSE 1

22,12,5 equivalgono a AT 12,5

Utilizzando la routine PRINT-STRING che segue, i codici di controllo possono essere inclusi nella stringa.

TEMP-ATT (CALL dec. 3405 hex 0D4D)

copia gli attributi permanenti in quelli temporanei.

reg. out:

A e HL modificati
altri non modificati

PERM-ATT (CALL dec 7341 hex 1CAD)

Copia gli attributi temporanei in quelli permanenti

reg. out:

A e HL modificati
altri non modificati

PRINT-STRING (CALL dec 8252 hex 203C)

stampa una stringa di caratteri.

reg. in:

DE = indirizzo della stringa

BC = lunghezza della stringa

reg. out:

DE = indirizzo fine stringa + 1

A = 0

BC = 65535

IX e HL non modificati

PRINT-NUM1 (CALL dec 6683 hex 1A1B)

Converte un numero binario in numero decimale, e lo stampa allineato a sinistra, sopprimendo gli zeri non significativi.

reg. in:

BC = valore binario

reg. out:

A e BC modificati

altri non modificati

Nota: funziona correttamente solo con valori da 0 a 9999.

PRINT-NUM 2 (CALL dec 6696 hex 1A28)

converte un numero binario in numero decimale, e lo stampa allineato a destra, sostituendo con spazi gli zeri non significativi.

reg. in:

HL = indir. area di due bytes, contenente il valore binario nella forma bytes alto + basso (come un line-number basic).

reg. out:

HL incrementato di 1

A e BC modificati

IX e DE non modificati

Nota: funziona correttamente solo con valori da 0 a 9999.

PRINTNUM: entrambe le routines possono essere utilizzate per ottenere risultati migliori.

Si può usare questa subroutine invocandola con CALL PRNUM:

| | | | |
|-------------|----------|------|---------------------------------|
| 9C40 | 5 | ORG | 40000 |
| | 6 | | |
| | 7 | | |
| 9C40 D5 | 10 prnum | PUSH | DE |
| 9C41 E5 | 20 | PUSH | HL |
| 9C42 011027 | 30 | LD | BC,10000 |
| | | | ;non necessario se num.max 9999 |
| 9C45 CD2A19 | 40 | CALL | 6442 |
| | | | ;idem |
| 9C48 C3301A | 50 | JP | 6704 |
| 9C4B | 60 | END | |

reg. in:

HL = valore binario da 0 a 65535 (= 5 cifre decimali)

E = flag di edit

reg. out:

A e BC modificati

altri non modificati

Nota: il flag da caricare nel reg. E consente di ottenere risultati diversi

255 = numero allineato a sinistra, con soppressione degli

zeri non significativi:

32 = numero allineato a destra, con zeri non significativi sostituiti da spazi;

48 = numero completo di zeri non significativi.

33 ÷ 127 = num. allineato a destra; gli zeri non significativi vengono sostituiti con il carattere corrispondente al CODE di flag; es.: flag 96 = &.&. 123

PRINT-FP (CALL dec 13236 e 11747 hex 33B4 e 2DE3)

La prima routine (STACK - FP) può essere necessaria per caricare il *calculator stack* con il numero *floating point* contenuto in un'area di 5 bytes; la seconda converte il *last-value* del calc. stack in decimale e lo stampa.

reg. in:

HL = indirizzo area contenente il numero f.p.

reg. out.:

A e BC = 0

IX non modificato

HL e DE modificati

Nota: il calc. stack e le routines che lo gestiscono sono specificamente trattati al capitolo *Il calcolatore f.p.*

PRINT-LINE 1 (CALL dec 6245 hex 1865)

Stampa una linea basic, compreso il numero di linea.

reg. in:

HL = indirizzo area contenente la linea basic, normalmente nell'area basic o in quella di edit, ma può essere una qualsiasi locazione di RAM; HL deve puntare il byte alto del numero di linea.

D = 0. se non occorre print del cursore, oppure CODE del simbolo rappresentante il cursore (normalmente dec. 62)

reg. out:

HL = indirizzo inizio linea basic successiva

A = 13

BC modificato

IX e DE non modificati

Nota: nel caso in cui la routine venga utilizzata ricorsivamente per listare una sequenza di linee BASIC, può rendersi necessario prevenire un rientro scorretto: infatti, verificandosi il superamento dell'area basic, la routine scarica dallo stack l'indirizzo di ritorno e rientra al livello superiore. Per tale evenienza, prima di invocare la routine, può essere necessario caricare lo stack con l'indirizzo a cui rientrare dopo l'elaborazione dell'ultima linea basic.

PRINT-LINE 2 (CALL dec 6269 hex 187D)

stampa una linea basic escludendo il numero di linea.

reg. in:

HL = come PRINT - LINE 1, ma il byte puntato è quello, all'interno del testo della linea, da cui si vuole iniziare la stampa.

reg. out:

BC non modificato

altri come PRINT-LINE 1

Nota: al rientro da entrambe le routines PRINT-LINE, se necessita un ritorno a capo, eseguire RST 16.

PRINT - E/I (CALL dec. 4381 hex 111D)

Stampa nella parte bassa dello schermo il contenuto della *edit-area* (ELINE) o della *work - space - area* (WORKSP), in funzione del bit 5 della var. FLAGX (23665): ON = WORKSP, OFF = ELINE.

L'area da stampare deve terminare col codice NL (dec. 13, newline).

reg. out:

A e DE = 0

BC e HL modificati

IX non modificato

Nota: prima di chiamare questa routine, deve essere aperto

il can. "K" (LD A, 1: CALL 5633), e la variabile KCUR (anche solo il byte alto) azzerata (LD (IY + 34), 0).

PRINT-MESS (CALL dec 3082 hex 0C0A)

Stampa un messaggio, o una stringa, ricercandolo in una tabella di elementi a lunghezza variabile.

reg. in:

A = numero dell'elemento cercato (0 = primo el.)

DE = indirizzo inizio tabella

reg. out:

IX e HL non modificati

altri modificati

Nota: il primo byte della tabella essere un qualsiasi CODE maggiore o uguale a 128 (viene by-passato); l'ultimo byte di ciascun elemento, per essere riconosciuto, deve avere il bit 7 ON (= CODE del carattere + 128).

È questa la routine e il modo con cui il sistema gestisce e stampa tokens e reports.

PRINT-ERR (RST dec 8 hex 08)

Anche questa è una routine in pagina 0, eseguibile con RST 8; segnala nella *screen - edit - area* il messaggio di errore (*report*), e termina immediatamente l'esecuzione del programma, ritornando in modo *comandi*.

L'istruzione deve essere seguita da un byte indicante il codice di errore — 1; esempio:

255 = 0 OK

13 = E out of data

LC-SET (CALL dec 3545 hex 0DD9)

A seconda del canale aperto, calcola la posizione di stampa in base al contenuto dei reg. B e C, e imposta variabili le PPOSN - PRCC (se "P"), SPOSN - DFCC (se "S"), SPOSNL - ECHOE - DFCL (se "K").

reg. in:

B = 24 - num. riga (num. riga = 0 ÷ 21 se "S", 0 ÷ 1 se "K")
ed è ignorato se "P"

C = 33 - num. colonna (num. col. = 0 ÷ 31)

reg. out:

IX e BC non modificati

altri modificati.

LC-ADDR (CALL dec 3739 hex 0E9B)

Calcola l'indirizzo di display-file corrispondente a *colonna 0, row 1* di una determinata riga.

reg. in:

B = 24 - num. riga (num. riga = 0 ÷ 23)

reg. out:

HL = indirizzo corrispondente di *display-file*

A e D modificati

altri non modificati

CLS (CALL dec 3503 hex 0DAF)

Esegue un completo *clear-screen*, resettando al valore iniziale le variabili da COORDS a SCRCT.

reg. out:

B = 24 (24-riga 0)

C = 33 (33-colonna 0)

HL = indirizzo *display-file* = 16384

A e DE = 0

IX non modificato

CLS-BORD (CALL dec 3435 hex 0D6B)

come CLS; in più assegna alle righe della *screen-edit-area* gli attributi di colore presenti nella variabile BORDCR.

reg. out:

B = 23 (24 - riga 1)

C = 33 (33 - colonna 0)

HL = indirizzo *display-file* riga 23 col. 0

A e DE = 0

IX non modificato

CLS-LOW (CALL dec 3652 hex 0E44)

Esegue il CLS delle ultime n righe dello schermo, lasciando inalterate le variabili da COORDS a SCRCT, e quindi anche le *current screen positions*

reg. in:

B = n (numero di righe da cancellare = $1 \div 24$)

reg. out:

C = 33

B e IX non modificati

altri modificati

CLS-ED (CALL dec 3438 hex 0D6E)

Esegue il CLS della sola *screen edit area*, usando gli attributi presenti in BORDCR; le var. DFSZ - SPOSNL - ECHOE -DFCCL vengono resettate ai valori iniziali.

reg. out:

B = 23 (24 - riga 1)

C = 33 (33 - colonna 0)

HL = indirizzo *display-file* riga 23 col. 0

A e DE = 0

IX non modificato

SCROLL-1 (CALL dec 3582 hex 0DFE)

Esegue lo *scroll-up* di una riga, estendendolo all'intero schermo: riga 1 in 0, 2 in 1, 23 in 22; poi esegue il *clear* di riga 23.

La *current screen position* non viene modificata.

reg. out:

B = 1 (24 - riga 23)

C = 33 (33 - colonna 0)

IX non modificato

altri modificati

SCROLL-2 (CALL dec 3584 hex 0E00)

Consente di effettuare lo scroll a partire da una determinata riga. La *current screen position* non viene modificata.

Es.: con reg. B = 15 ($24 - 15 =$ riga 9), si ottiene lo scroll di riga 9 in 8, 10 in 9, ..., 23 in 22, e infine il *clear* di riga 23.

reg. in:

B = 24 - numero della prima riga da "scrollare" ($1 \div 23$)

reg. out:

come la routine SCROLL-1.

PLOT (CALL dec 8933 hex 22E5)

Esegue l'analogo comando basic, impostando contemporaneamente la variabile COORDS (23677)

reg. in:

B = coordinata Y ($0 \div 175$)

C = coordinata X ($0 \div 255$)

reg. out:

IX non modificato

altri modificati

Nota: la routine gestisce anche le funzioni di OVER e INVERSE, testando la var. PFLAG (23697):

bit 0 ON = OVER 1

bit 2 ON = INVERSE 1

DRAW (CALL dec 9402 hex 24BA)

Esegue l'analogo comando basic, aggiornando la variabile COORDS (23677).

reg. in:

B = valore assoluto di Y (spostamento verticale)

C = valore assoluto di X (spostamento orizzontale)

D = segno di Y

E = segno di X (1 = posit., 255 = negat.)

reg. out:

IX e DE non modificati

altri modificati

Nota: se necessita poter rientrare al BASIC, il reg. HL' deve essere salvato (EXX: PUSH HL : EXX), prima di CALL 9402, e poi ripristinato (EXX: POP HL : EXX).

PIX - ADDR (CALL dec 8874 hex 22AA)

Calcola l'indirizzo in *display-file* del pixel, le cui coordinate sono date in BC.

reg. in:

B = coordin. Y ($0 \div 175$)

C = coordin. X ($0 \div 255$)

reg. out:

HL = indir. byte in *display - file*

A = posizione del pixel nel byte ($0 \div 7$)

BC modificato

IX e DE non modificati

POINT (CALL dec 8910 e 11733 hex 22CE e 2DD5)

La prima routine esegue l'analogia funzione basic, caricando il risultato nel *calc. stack*; la seconda trasferisce il valore nel reg. A.

reg. in:

B = coordinata di Y ($0 \div 175$)

C = coordinata di X ($0 \div 255$)

reg. out:

A = risultato della funzione (1 o 0)

BC = A

IX non modificato

altri modificati

ATTR (CALL dec 9603 e 11733 hex 2583 e 2DD5)

La prima routine esegue l'analogia funzione basic, caricando il risultato nel *calc. stack*; la seconda trasferisce il valore nel reg. A.

reg. in:

B = numero della colonna

C = numero della riga

reg. out:

A = risultato della funzione ($0 \div 255$)

BC = A

IX = non modificato

altri modificati

SCREEN \$ (CALL dec 9528 e 11249 hex 2538 e 2BF1)

La prima routine esegue l'analogia funzione basic, caricando il risultato nel *calc. stack*; la seconda trasferisce il valore nel reg. A.

reg. in:

B = num. colonna

C = num. riga

reg. out:

A = risultato della funzione ($32 \div 127$)

IX non modificato

altri modificati

L'area BASIC

L'area basic

LINE-COMP (CALL dec 6528 hex 1980)

Confronta il numero di linea contenuto in BC con quello contenuto nei due bytes puntati da HL; ricordare che, trattandosi di linee basic, questi due bytes sono invertiti: alto + basso.

reg. in:

BC = numero di linea cercato

HL = indirizzo linea (in area basic)

reg. out:

A modificato

altri non modificati

flags out:

Z/NZ = numero di linea uguale / diverso

C = numero di linea in area basic minore del numero di linea cercato.

LINE-SEARCH (CALL dec 6510 hex 196E)

Cerca un numero di linea o quello immediatamente successivo; la ricerca parte sempre dall'inizio dell'area basic.

reg. in:

HL = numero di linea cercato

reg. out:

BC = numero di linea cercato

A = modificato

IX non modificato

HL e DE modificati secondo le risultanze

flags out:

Z = trovato numero di linea cercato:

HL = indirizzo linea trovata

DE = indirizzo linea precedente (o inizio area basic se la linea trovata è la prima)

NZ e (HL) minore di 64 = trovato numero di linea successivo:

HL = indirizzo linea trovata

DE = indirizzo linea precedente (o inizio area basic se la linea trovata è la prima)

NZ e (HL) maggiore o uguale a 64 = numero di linea non trovato:

HL = indirizzo inizio area variabili

DE = indirizzo ultima linea basic

LINE - NEXT (CALL dec 6584 hex 19B8)

Calcola l'indirizzo della linea basic o della variabile successiva, a seconda di quale area è indirizzata da HL.

reg. in:

HL = indirizzo di una linea basic o di una variabile

reg. out:

DE = indirizzo next-line o next-variable

BC = lunghezza linea o variabile (= DE - HL)

A = 0

IX e HL non modificati

Nota:

a) trattando linee basic, se (DE) maggiore o uguale a 64, significa che è esaurita l'area basic e

HL = indirizzo inizio ultima linea basic

DE = indirizzo inizio area variabili

b) trattando variabili, se (DE) = 128 significa che è esaurita l'area delle variabili e

HL = indirizzo ultima variabile

DE = indirizzo edit-area —1

FP-SKIP (CALL dec 6326 hex 18B6)

By-passa la rappresentazione *floating-point* di un numero, se reg. A = 14 (*f.p. control character*).

reg. in:

HL = indirizzo area in esame

A = (HL) = contenuto del byte puntato da HL

reg. out:

IX, BC e DE non modificati

A e HL non modificati se A diverso da 14, altrimenti

HL = indirizzo iniziale + 6

A = (HL) = contenuto nuova locazione puntata da HL

La memoria

La memoria

FREE-SPACE (CALL dec 7962 hex 1F1A)

calcola l'ampiezza dello *spare space*, corrispondente alla quantità di memoria disponibile, esistente tra STKEND e SP (inizio area *machine stack*).

reg. out:

BC = numero (complementato a 65536) di bytes liberi

A e IX non modificati

DE e HL modificati

Nota: in ogni momento è possibile conoscere la quantità di memoria disponibile eseguendo PRINT 65536 - USR 7962.

SPACE-CALC (CALL dec 6621 hex 19DD)

calcola l'ampiezza di un'area per differenza tra due indirizzi X - Y.

reg. in:

HL = indirizzo X

DE = indirizzo Y

reg. out:

DE e HL invertiti

BC = differenza calcolata + / -

A e IX non modificati

SPACE-ACQ 1 (CALL dec 5717 hex 1655)

acquisisce uno spazio in memoria, pari al valore di BC, shifting conseguentemente le aree di sistema coinvolte, e aggiornando del pari le variabili che le indirizzano.

| prima | X | Y | dopo | X | spazio | Y |
|-------------|---|---|-------------|-----------|--------|--------|
| ----- ----- | | | ----- ----- | | | |
| 12 345... | | | 12 | acquisito | | 345... |

reg. in:

HL = indirizzo y da cui inizia lo shift

BC = numero di bytes da acquisire

reg. out:

HL = indirizzo x

DE = indirizzo y1 - 1 se y è minore di STKBOT

oppure x se y è maggiore o uguale a STKBOT

BC = 0

A e IX non modificati

Nota: lo shift avviene solo dopo aver testato che esista in *spare space* lo spazio richiesto + ulteriori 80 bytes (CALL 7941), altrimenti si ha errore di "Out of memory".

Questa routine, e le altre tre che seguono, vengono normalmente utilizzate per acquisire o rilasciare spazio nelle aree di sistema, da PROG a STKBOT.

SPACE-ACQ2 (CALL dec 5722 hex 165A)

identica alla precedente, senza esecuzione del test di memoria disponibile.

SPACE-REL1 (CALL dec 6629 hex 19E5)

rilascia uno spazio di memoria, shiftando conseguentemente le aree di sistema coinvolte, e aggiornando del pari le variabili che le indirizzano.

| prima | X | spazio | Y | dopo | X | Y |
|-------------|---|------------|---------|-------------|--------|---|
| ----- ----- | | | | ----- ----- | | |
| 121 | | da rilasc. | 1345... | 121 | 345... | |

reg. in:

DE = indir. x

HL = indir. y (con y maggiore di x)

reg. out:

HL = indir. x

BC = 0

A e DE modificati

IX non modificato

SPACE-REL 2 (CALL dec 6632 hex 19E8)

identici risultati della precedente

reg. in:

HL = indirizzo di x

BC = numero dei bytes da rilasciare

reg. out:

BC = 0

IX e HL non modificati

A e DE modificati

WORKSP - ACQ (RST dec 48 hex 30)

routine in pagina 0; alloca spazio nella *work-space area*, accodandolo a quello eventualmente già esistente.

reg. in:

BC = numero di bytes da acquisire

reg. out:

HL = indirizzo fine spazio aggiunto (STKBOT - 1)

DE = indirizzo inizio spazio aggiunto

A, BC e IX non modificati

RAM-LOAD (CALL dec 3969 hex 0F81)

consente di caricare dati in memoria, serialmente un byte dopo l'altro, all'indirizzo indicato dalla variabile KCUR (23643): questa viene via via incrementata di 1.

L'area di memoria da caricare, normalmente *edit-area* o *work-space*, viene acquisita automaticamente, un byte alla volta, tramite la routine SPACE-ACQ 1.

reg. in:

A = CODE del dato da caricare

reg. out:

DE = indirizzo di memoria in cui è stato caricato A (attuale

KCUR - 1)

HL = DE - 2

BC = 0

A e IX non modificati

Nota: è curioso annotare che lo stesso risultato si può ottenere utilizzando l'istruzione di print (RST 16), dopo aver aperto lo speciale canale "R" (LD A, 255 : CALL 5633).

CLEAR - EICS (CALL dec 5808 hex 16B0)

esegue il clear di *edit area*, *work-space* e *calculator stack*, da ELINE e STKEND, rilasciandone tutto lo spazio.

reg. out:

HL = STKEND = inizio *spare-space*

altri non modificati

CLEAR-ICS (CALL dec 5823 hex 16BF)

esegue il clear di *work-space* e *calculator stack*, da WORKSP e STKEND, rilasciandone lo spazio.

reg. out:

come CLEAR-EICS

CLEAR - CS (CALL dec 5829 hex 16C5)

esegue il clear del *calculator stack*, rilasciandone lo spazio.

reg. out: come CLEAR-EICS

CLEAR - E/I (CALL dec 4247 hex 1097)

esegue il clear, rilasciandone lo spazio, di *edit-area* o *work-space*, in funzionamento del bit 5 della variabile FLAGX (23665) : ON = WORKSP, OFF = ELINE.

Al termine, la variabile KCUR (23643) è impostata con l'indirizzo di inizio dell'area trattata.

reg. out:

BC = 0

IX = e HL non modificati

A e DE modificati

CLEAR (CALL dec 7855 hex 1EAF)

esegue l'analogo comando basic.

Modificando RAMTOP, il *machine stack* viene riallocato al di sotto del nuovo limite, e deve essere ricostituito, almeno con i due indirizzi di ritorno necessari a interprete ed esecutore dei comandi.

reg. in:

BC = nuovo valore di RAMTOP, oppure 0 se RAMTOP non deve essere modificato.

reg. out:

BC = *interpr. return*, contenuto nella prima entrata dello stack (indirizzo di ritorno da RAND USR *n*)

HL = *return address* (indirizzo di ritorno da CALL 7855)

DE = RAMTOP-1

A = 0

IX = non modificato

Nota: per utilizzare la routine e ricostituire correttamente lo stack, occorre eseguire le seguenti istruzioni:

LD HL, 4867

EX (SP), HL

CALL 7855

LD BC, 7030

PUSH BC

a questo punto lo stack contiene (*bottom to top*): *error return*, *exec. return* (4867), *interpr. return* (7030).

Il calcolatore in virgola mobile

Il calcolatore floating point

Importantissima componente del sistema, il calcolatore floating point è un vero e proprio computer nel computer, e viene utilizzato per trattare valori numerici e stringhe.

Come area principale di lavoro, utilizza il *calculator stack*: questo è molto simile al *machine stack*, e analogamente gestito con tecnica LIFO (*last in - first out*), ma ogni valore immessovi si compone di 5 bytes.

Le var. STKBOT (23651) e STKEND (23653) ne indirizzano rispettivamente l'inizio e la fine + 1.

Col termine *last value* (di seguito abbreviato in LV) viene indicato il valore contenuto in cima allo stack, cioè l'ultimo valore caricato.

Viene invocato con l'istruzione di restart RST dec. 40 (hex 28), seguita da un numero variabile di bytes, contenenti i codici delle operazioni da eseguire (*literals*); l'ultimo codice deve essere un dec 56, a indicare *end-calc*.

Normalmente, ogni singola operazione scarica dallo stack i valori utilizzati, e registra un nuovo LV, contenente il risultato.

Alcuni codici sono, per esempio:

- 3 (*sub*): $LV = LV - 1 - LV$ (usando la formula $a-b = a + (-b)$)
- 15 (*add*): $LV = LV-1 + LV$
- 4 (*mult*): $LV = LV-1 * LV$
- 5 (*div*): $LV = LV-1 / LV$
- 1 (*exchange*): $LV = LV-1$ e $LV-1 = LV$
- 160 (*stk - 0*): inserisce un nuovo $LV = 0$
- 161 (*stk - 1*): inserisce un nuovo $LV = 1$
- 162 (*stk - 1/2*): inserisce un nuovo $LV = 1/2$
- 163 (*stk - PI/2*): inserisce un nuovo $LV = PI/2$
- 164 (*stk - 10*): inserisce un nuovo $LV = 10$
- 2 (*del*): annulla il LV decrementando di un valore (5 bytes) il puntatore.
- 49 (*dupl*): inserisce un nuovo $LV = LV-1$

50 (*to-power*): $LV = LV-1 \uparrow LV$

40 (*sqr*): $LV = \text{SQR}(LV)$

Molte sono le funzioni ottenibili (jump, logiche AND - OR - NOT, VAL, CHR\$, LEN, SIN, TAN, etc..., comparazioni), consentendo di svolgere completi sottoprogrammi ed equazioni anche complesse, concatenando singole operazioni.

Per esempio, avendo in LV un numero indicante il raggio di un cerchio, eseguendo

RST 40

DEFBs 49, 4, 163, 4, 49, 15, 56

si ottiene come nuovo LV la superficie.

49 = *dupl* = R, R

4 = *mult* = $R * R$

163 = *stk-PI/2* = $R * R, \text{PI}/2$

4 = *mult* = $R * R * \text{PI}/2$

49 = *dupl* = $R * R * \text{PI}/2, R * R * \text{PI}/2$

15 = *add* = $R * R * \text{PI}$

56 = *end - calc*

STACK-A (CALL dec 11560 hex 2D28)

registra nel *calculator stack* il numero *floating point* corrispondente al valore binario assoluto contenuto in A.

reg. in:

A = valore binario da trattare

reg. out:

DE = STKEND (precedente + 5)

HL = STKEND-5

A e BC modificati

IX non modificato

STACK-DIGIT (CALL dec 11554 hex 2D22)

registra nel *calculator stack* il numero *floating point* corrispondente al numero ASCII contenuto in A; se A è compreso

tra 48 e 57, lo stack non viene caricato e si ha un ritorno con flag. C.

reg. in:

A = CODE ASCII da trattare

reg. out:

DE = STKEND (precedente + 5)

HL = STKEND — 5

A e BC modificati

IX non modificato

flags out:

C se A non contiene un numero

STACK-BC (CALL dec 11563 hex 2D2B)

registra nel *calculator stack* il numero *floating point* corrispondente al valore binario assoluto contenuto in BC.

reg. in:

BC = valore binario da trattare

DE = STKEND (precedente + 5)

HL = STKEND-5

A e BC modificati

IX non modificato

STACK-INT (CALL dec 11579 hex 2D3B)

converte un numero decimale intero in formato *floating point* e lo registra nel *calculator stack*; l'area di memoria contenente il numero decimale è indirizzata dalla variabile CHADD (23645), e la fine del numero è interpretata da un digit non numerico (compreso tra 48 e 57).

reg. out:

DE = STKEND (precedente + 5)

HL = indirizzo fine area (= digit non numer.)

A e BC modificati

IX non modificato

Note: prima di CALL 11579, è necessario eseguire un RST 24 per leggere il primo digit. Il numero floating point ottenuto è sempre assoluto (positivo): può essere trasformato in negativo, utilizzando la routine LV-NEG.

Se necessita poter rientrare al BASIC, la variabile CHADD deve essere reimpostata, in modo da puntare a una locazione contenente un codice NL dec. 13 (per esempio WORKSP-2), oppure prima salvata e poi ripristinata.

STACK-DEC (CALL dec 11448 hex 2CB8)

Converte un numero decimale, anche esponenziale, in formato *floating point*, e lo registra nel *calculator stack*; come nella routine precedente, l'area contenente il numero decimale è indirizzata dalla variabile CHADD (23645), mentre la fine del numero è interpretata da un codice non numerico (non compreso tra 48 e 57, e diverso da 46-69-101).

Es. di numeri decimali validi:

235 - 2.35 - .23 - 2.35 E 1 - 2.35 E - 1 - 2 E 3.

reg. out:

DE = STKEND (precedente + 5)

IX = non modificato

altri modificati

Note: vedi STACK-INT

LV-NEG (CALL dec 13422 hex 346E)

LV-ABS (CALL dec 13418 hex 346A)

consentono di modificare il segno del LV nel *calculator stack*:

LV-NEG inverte il segno

LV-ABS elimina il segno ottenendo un valore assoluto

reg in:

HL = STKEND-5 = primo byte di LV

reg. out:

A e BC modificati

altri non modificati

HL & DE - SET (CALL dec 13759 hex 35BF)
imposta i reg. HL e DE con gli indirizzi rispettivamente di
STKEND-5 (LV) e STKEND.

reg. out:

HL e DE impostati
altri non modificati

Nota: lo stesso risultato si può anche ottenere con RST 40 :
DEFB 56;

STACK-TO-BC (CALL dec 11682 hex 2DA2)

il LV nel *calculator stack* è arrotondato all'intero e convertito in un valore assoluto binario.

reg. out:

BC = risultato (valido se minore di 65535)

A = C

DE = STKEND (precedente - 5)

HL = STKEND - 5

IX non modificato

flags out:

C = valore assoluto *floating point* originario maggiore di
65535

NZ = valore originario negativo

STACK-TO A (CALL dec 11733 hex 2DD5)

stesso risultato della precedente routine, che viene utilizzata per arrotondamento e conversione.

reg. out:

A = risultato (valido se minore o uguale a 255)

C = A

DE = STKEND (precedente -5)

HL = STKEND - 5

B = modificato

IX non modificato

flags out:

C = valore assoluto *floating point* originario maggiore di
255

NZ = valore originario negativo

STACK-STORE (CALL dec 10934 hex 2AB6)

memorizza nel *calculator stack* il contenuto dei reg. A - E
- D - C - B.

reg. in:

A - E - D - C - B da caricare nello stack

reg. out:

HL = STKEND (precedente + 5)

altri non modificati

STACK-FETCH (CALL dec 11249 hex 2BF1)

scarica il LV dal *calculator stack* e lo trasferisce nei reg.
A-E-D-C-B

reg. out:

A - E - D - C - B contenenti il LV

HL = STKEND (precedente - 5)

IX = non modificato

STACK-FP (CALL dec 13236 hex 33B4)

carica nel *calculator stack* il numero *floating point* contenuto in un'area di 5 bytes.

reg. in:

HL = indirizzo area contenente il num. *floating point*.

reg. out:

HL = indirizzo area + 5

DE = STKEND (precedente + 5)

BC = 0

A, DE e IX non modificati

VAR-SEARCH (CALL dec 10418 hex 28B2)

ricerca una variabile o un array nell'area delle variabili. Il nome della variabile / array cercati è contenuto in un'area di memoria indirizzata dalla variabile CHADD, ed è composto come avviene in una linea basic; la fine del nome è interpreta-

to da un byte non contenente nè un digit numerico, nè una lettera (per es. ".", ma per arrays numerici usare "(").

variab. in

DEFADD (byte alto di 23564) deve essere = 0

FLAGS (23611) bit 7 on

reg. out:

C = tipo di variabile:

bit 5 OFF e 6 OFF = array numerico

bit 5 OFF e 6 ON = variabile o array stringa

bit 5 ON e 6 ON = variabile o array numerico a nome corto

(1 carattere)

bit 5 ON e 6 OFF = variabile numerica a nome lungo.

A e B modificati

IX non modificato

DE e HL = secondo le risultanze

flags out:

C = variabile non trovata:

HL = inizio nome variabile in area di memoria

DE = HL + 1

NC = variabile trovata:

HL = indir. ultimo o unico carattere del nome in area va-

riabili

DE = inizio nome var. in area di mem.

Nota: se necessita poter rientrare al basic, la variabile CHADD deve essere reimpostata, in modo da puntare a una locazione contenente un cod. NL dec 13 (per es. WORKSP-2), oppure prima salvata e poi ripristinata.

VAR-STACK (CALL dec 10646 hex 2996)

carica nel *calculator stack* i parametri (indirizzo e lunghezza) di una variabile stringa, o di un determinato elemento di un array, oppure uno *slice* di queste.

La routine è abbastanza complessa, ed è opportuno chiamarla immediatamente dopo la precedente VAR-SEARCH, di cui utilizza registri e flags risultanti.

Se è richiesto un preciso elemento di un array e/o uno *slice*, l'area di memoria indirizzata da CHADD deve contenere anche tali informazioni; es.: X \$ (2). oppure X \$ (2 TO 4). X \$ (2,3 TO 5), etc. o Y (5, 1, 3), etc.

Attenzione: i dati numerici di elemento e/o *slice* debbono essere seguiti dalla rappresentazione *floating point*, così come avviene in una linea basic; es.: X \$ (2) = dec. 120 36 40 50 14 0 0 2 0 0 41.

reg. out.:

DE = indirizzo dei dati della variabile o elemento o *slice* in area variabili

BC = lunghezza dei dati richiesti

HL = indirizzo fine area memoria + 1 (= carattere non numerico)

A modificato

IX non modificato

Nota: i valori risultanti in DE e BC sono stati anche caricati nel *calculator stack*, e da lì possono essere acquisiti utilizzando, per esempio, la routine STACK-FETCH. In ogni caso, è opportuno scaricarli dal *calculator stack*, se non necessari.

ADD (CALL dec 12308 hex 3014)

SUB (CALL dec 12303 hex 300F)

MULT (CALL dec 12490 hex 30CA)

DIV (CALL dec 12719 hex 31AF)

sono le routines usate dal calcolatore per eseguire le corrispondenti operazioni in virgola mobile, tutte agiscono sugli operandi esistenti in LV-1 e LV, restituendo nel LV finale il risultato.

reg. in:

HL = indir. LV-1 = STKEND - 10

DE = indir. LV = STKEND - 5

reg. out:

HL = indir. LV = STKEND - 5

DE = STKEND

A e BC modificati

IX non modificato

Nota: gli stessi risultati si ottengono, rispettivamente, con:

RST 40: DEFBs 15,56

RST 40: DEFBs 3,56

RST 40: DEFBs 4,56

RST 40: DEFBs 5,56

così facendo, gli indirizzi iniziali in HL e DE vengono impostati automaticamente.

HL * DE (CALL dec 12457 hex 30A9)

esegue la moltiplicazione dei valori in HL e DE.

reg. in:

DE e HL = moltiplicando e moltiplicatore

reg. out:

HL = prodotto

A modificato

altri non modificati

flags out:

C = prodotto maggiore di 65535

L'editor

L'editor

ED-INPUT (CALL dec 3884 hex 0F2C)

La routine governa la costruzione e l'edit di linee basic nell'*edit-area* (ELINE) e l'immissione di dati nell'*input-area* (WORKSP): quest'ultima condizione è quella che offre le maggiori possibilità di uso pratico.

Una volta chiamata, la routine entra in un loop di gestione dell'input da tastiera, che termina solo dopo la pressione di ENTER.

Usata come INPUT, richiede la variabile FLAGX (23665) con bit 5 ON (a indicare uso dell'*input-area*), e la variabile KCUR (23643) contenente l'indirizzo di inizio dell'area (WORKSP): in questa locazione deve trovarsi già memorizzato un codice NL (dec. 13).

KCUR viene incrementata e, contemporaneamente, l'*input-area* ampliata di un byte per ogni carattere immesso.

reg. out: tutti modificati

Note: prima di chiamarla è necessario aprire il canale K con LD A, 1 : CALL 5633.

In uscita, le variabili WORKSP (23649) e STKBOT (23651) indicano rispettivamente l'inizio dell'area acquisita e la fine + 1: l'ultimo carattere immesso è sempre seguito dal codice NL.

Si può provare la seguente routine:

```
9C40          5          ORG 40000
9C40 FDCB37EE 10        SET 5,(IY+55)
          ;FLAGX bit 5 on
9C44 CDBF16   20        CALL 5823
          ;clear-ICS
9C47 010100   30        LD BC,1
9C4A F7       40        RST 48
          ;acquisisce 1 byte in WORKSP
9C4B 360D     50        LD (HL),13
          ;vi carica il cod.NL
```



```

9C4D 225B5C      60      LD      (23643),HL
      ;KCUR=indirizzo WORKSP
9C50 3E01        70      LD      A,1
9C52 CD0116      80      CALL 5633
      ;open can."k"
9C55 CD2C0F      90      CALL 3884
      ;ED-INPUT
      100 ;rientrando qui, l'input-
      area contiene i dati immessi

```

INPUT (CALL dec 8329 hex 2089)

esegue l'analogo comando basic.

La variabile CHADD (23645) deve indirizzare l'area di memoria contenente i dati dello statement INPUT (escluso il comando): l'area deve terminare con un codice di *end - statement* (per es. NL dec. 13)

La var. FLAGS (23611) deve avere il bit 7 ON, a indicare *run*, anzichè *syntax-check*. L'eventuale variabile coinvolta nello statement viene inserita o riassegnata nell'area delle variabili; i dati immessi sono anche disponibili in *input-area* (WORKSP), seguiti da un codice NL dec. 13, nel seguente formato:

se var. stringa: "(stringa)"

se var. stringa con LINE: *stringa*

se var. numerica: *numero decimale ASCII*, seguito dal codice decimale 14 e dalla rappresentazione in virgola mobile.

reg. out:

A e DE = 0

altri modificati

Nota: in uscita, le variabili WORKSP (23649) e STKBOT (23651) indicano rispettivamente l'inizio della *input-area* acquisita e la fine + 1.

Esempio di routine chiamante:

```

9C40          10      ORG   40000
9C40 FDCB01FE  20      SET   7,(IY+1)

```

```

;FLAGS bit 7 on
9C44 22449C      30      LD    (CHADD),HL
;indir.area cont.per es."Nome? ";n$

9C47 CD8920      40      CALL 8329
;input
9C4A C9          50      RET

```

Al rientro, la variabile *n\$* si trova impostata nell'area variabili, e l'*input-area* contiene la stringa immessa, seguita dal codice NL.

Attenzione: l'area di memoria indirizzata da CHADD deve trovarsi a indirizzi più bassi dell'area variabili: quindi nel *printer-buffer* o nell'area basic, resa disponibile con REM, oppure nell'area MEMBOT (23698), se per uso temporaneo.

Non usando i Microdrives, un modo interessante per disporre di un'area di lavoro, utile anche in altre occasioni, consiste nell'allocare una *microdrives maps area* all'indir. 23734, shiftando di quanto occorre la *channel data area* e le aree seguenti; si può ottenere questo con:

```

9C40          5      ORG   40000
9C40 2A409C      10      LD    HL,(CHANS)
;var.sistema
9C43 2B          20      DEC   HL
9C44 01449C      30      LD    BC,n
; n=num.bytes area necessaria
9C47 CD5516      40      CALL 5717
;SPACE-ACQ1
          50 ;ora si puo' usare l'area
          da 23734 a 23734+n-1.

```

È anche possibile usare un'area allocata in zone alte di memoria, ma in tal caso, affinché la routine funzioni correttamente, è necessario che i nomi delle variabili richiamate nello statement INPUT siano già esistenti, in modo da dovere es-

sere soltanto riassegnate; inoltre, in questo caso, se necessita poter rientrare al BASIC, la variabile CHADD deve essere reimpostata, in modo da puntare a una locazione contenente un codice NL dec. 13 (per es. WORKSP-2), oppure prima salvata e poi ripristinata.

Altre routines

Altre routines

INIT (dec 0 hex 00)

è la routine che viene automaticamente eseguita all'accensione del computer, ed esegue un completo IPL (*initial program loading*).

Non ha senso un suo utilizzo all'interno di un programma, ma può risultare utile per evitare l'usura della presa di alimentazione dello Spectrum: anzichè disinserire e reinserire lo spintotto, quando ciò è necessario, basta un RANDOMIZE USR 0.

ERROR (RST dec 8 hex 08)

routine di *restart* in pagina 0, che causa la fine immediata del programma in esecuzione, evidenziandone la causa con un messaggio di errore (*report*).

Viene chiamata con l'istruzione RST 8, seguita da un byte contenente il codice errore -1.

Per esempio.

RST 8: DEFB 10 interrompe l'esecuzione con messaggio "B integer out of range"

RST 8: DEFB 255, con "0 OK"

PAUSE (CALL dec 7997 hex 1F3D)

esegue l'analogo comando basic, ritornando solo dopo pressione di un tasto, o a tempo scaduto.

reg. in:

BC = valore del tempo di pausa (stesso operando del comando basic)

reg. out:

A e BC modificati

altri non modificati

TABLE-SEARCH (CALL dec 3137 hex 0C41)

ritrova un determinato elemento in una tabella di elementi

a lunghezza variabile.

reg. in:

A = numero dall'elemento cercato (0 per il primo)

DE = indirizzo inizio tabella

reg. out:

DE = indirizzo dell'elemento cercato

altri non modificati

Nota: il primo byte della tabella deve contenere un qualsiasi CODE uguale o maggiore di 128, che viene bypassato; l'ultimo byte di ciascun elemento, per essere riconosciuto (essendo variabile la lunghezza), deve avere il bit 7 ON (= CODE del carattere + 128).

CONV-DB (CALL dec 10929 e 11682 hex 2AB1 e 2DA2) esegue la conversione in binario di un numero decimale ASCII

La prima routine (STACK-STORE -5) memorizza il contenuto dei reg. DE e BC nel *calculator stack*; la seconda (STACK TO-BC) carica in BC il valore binario del LV, risultante dall'elaborazione della stringa da parte del calcolatore *floating pont.*

Occorre eseguire le seguenti istruzioni:

CALL 10929 STACK-STORE -5

LD B, 29 indica elaborazione di tipo stringa

RST 40:DEFBs 59,56 elabora la stringa

CALL 11682 STACK TO-BC

reg. in:

DE = indirizzo dell'area contenente la stringa decimale.

BC = numero di cifre = numero di bytes della stringa

reg. out:

BC = valore binario (max 65535)

IX non modificato

altri modificati

flags out:

C = valore originario maggiore di 65535

DATA-PASS (CALL dec 11249 hex 2BF1)

In pratica la routine (vedi STACK-FETCH) ha molti utilizzi, in quanto trasferisce semplicemente il LV del *calculator stack* nei registri A-E-D-C-B, ma in questo caso può servire ottimamente per passare dati da un programma basic a un programma in linguaggio macchina.

Esempio

Basic: LET X \$ = "stringa": RANDOMIZE X \$ = STR\$
USR indcm

oppure RANDOMIZE "stringa" = STR\$ USR indcm

C.M.: indcm CALL 11249

.... rientrando qui, DE e BC sono impostati

reg. out:

DE = indirizzo della stringa

BC = lunghezza della stringa

IX = non modificato

altri modificati

COMM-EX (CALL dec 7050 hex 1B8A)

esegue la linea basic precedentemente memorizzata nell'*edit-area* (ELINE) senza numero di linea; l'ultimo statement deve essere seguito dal codice NL dec. 13.

variab. in:

FLAGS (23611) con bit 7 ON indicante "run"

NSPPC (23620) = 1 per iniziare l'esecuzione dal primo statement della linea, oppure *n* per iniziare dall'*n*-esimo statement

Esempio di uso:

| | | | |
|-------------------------------------|----|------|-------------|
| 9C40 | 5 | ORG | 40000 |
| 9C40 2A409C | 10 | LD | HL, (ELINE) |
| ;var.sist. | | | |
| 9C43 E5 | 20 | PUSH | HL |
| 9C44 016400 | 30 | LD | BC, 100 |
| 9C47 C5 | 40 | PUSH | BC |
| 9C48 CD5516 | 50 | CALL | 5717 |
| ;SPACE-ACQ1: 100 bytes di edit-area | | | |

| | | | | |
|------|------------------------------------|-----|------|---------------|
| 9C4B | 214B9C | 60 | LD | HL,indir |
| | ;area con la linea basic | | | |
| 9C4E | C1 | 70 | POP | BC |
| 9C4F | D1 | 80 | POP | DE |
| 9C50 | EDB0 | 90 | LDIR | ;trasf.linea |
| | basic in edit-area | | | |
| 9C52 | FDCB01FE | 100 | SET | 7,(IY+1) |
| | ;FLAGS | | | |
| 9C56 | FD360A01 | 110 | LD | (IY+10),1 |
| | ;NSPPC | | | |
| 9C5A | 2A5A9C | 120 | LD | HL,(NXTLIN) |
| | ;salva NXTLIN per tornare al basic | | | |
| 9C5D | E5 | 130 | PUSH | HL |
| 9C5E | CD8A1B | 140 | CALL | 7050 |
| | ;comm-ex | | | |
| 9C61 | D9 | 150 | EXX | ;reimposta HL |
| 9C62 | 215827 | 160 | LD | HL,10072 |
| 9C65 | D9 | 170 | EXX | |
| 9C66 | E1 | 180 | POP | HL |
| | ;ripristina HL | | | |
| 9C67 | 225A9C | 190 | LD | (NXTLIN),HL |
| 9C6A | C9 | 200 | RET | |

Note: occorre acquisire lo spazio necessario nell'*edit-area*, e caricarvi la linea basic + NL.

Se necessita poter rientrare al BASIC, occorre salvare e ripristinare la variabile NXTLIN (23637) e reimpostare il registro HL' con l'Indirizzo 10072.

La linea basic deve essere memorizzata nel formato consueto, con i valori numerici seguiti dalla corrispondente rappresentazione in virgola mobile; un metodo pratico per ricostruire correttamente una linea basic consiste nel digitarla normalmente, per esempio:

```
10 INPUT "raggio = "; R : CIRCLE 128, 88, R:
PRINT "superficie = "; R12 * PI
```

quindi aggiungere un programmino di lista decimale dei singoli bytes che la compongono:

```
20 FOR n = 23759 TO 24000 : PRINT PEEK n; " "; :
IF PEEK n = 13 THEN STOP
21 NEXT n
e infine dare RUN 20.
```

Normalmente, le rappresentazioni numeriche in virgola mobile vengono inserite in una linea basic dal *syntax checker* : è perciò possibile richiamarlo, per ottenere quel risultato.

La routine chiamante precedentemente esemplificata deve essere modificata, inserendo dopo il trasferimento della linea nell'*edit-area* (e prima di SET 7, (IY + 1)) una CALL 6935 : il *syntax checker* chiamato, oltre a controllare la sintassi, espande la linea basic, inserendovi la rappresentazione *floating point* di ogni numero incontrato.

Si può provare la seguente routine:

| | | |
|----------------------|----------|----------------|
| 9C40 | 10 | ORG 40000 |
| 9C40 FDCB37EE | 20 start | SET 5, (IY+55) |
| ; FLAGX | | |
| 9C44 CDB016 | 30 | CALL 5808 |
| ; CLEAR-EICS | | |
| 9C47 010100 | 40 | LD BC, 1 |
| ; WORKSP-acq | | |
| 9C4A F7 | 50 | RST 48 |
| 9C4B 3600 | 60 | LD (HL), 13 |
| 9C4D 225B5C | 70 | LD (23643), HL |
| ; KCUR | | |
| 9C50 AF | 80 | XOR A |
| 9C51 CD0116 | 90 | CALL 5633 |
| ; apre il canale-"k" | | |
| 9C54 CD2C0F | 100 | CALL 3884 |
| ; INPUT | | |
| 9C57 2A595C | 110 | LD HL, (23641) |
| ; ELINE | | |

| | | | | |
|------|-----------------------------------|-----|------|---------------|
| 9C5A | 016400 | 120 | LD | BC,100 |
| 9C5D | E5 | 130 | PUSH | HL |
| 9C5E | C5 | 140 | PUSH | BC |
| 9C5F | CD5516 | 150 | CALL | 5717 |
| | ;SPACE-ACQ1 100bytes di edit-area | | | |
| 9C62 | 2A615C | 160 | LD | HL,(23649) |
| | ;WORKSP | | | |
| 9C65 | C1 | 170 | POP | BC |
| 9C66 | D1 | 180 | POP | DE |
| 9C67 | EDB0 | 190 | LDIR | ;WORKSP to EL |
| | INE | | | |
| 9C69 | CD171B | 200 | CALL | 6935 |
| | ;syntax-check | | | |
| 9C6C | FDCB01FE | 210 | SET | 7,(IY+1) |
| | ;FLAGS | | | |
| 9C70 | FD360A01 | 220 | LD | (IY+10),1 |
| | ;NSPPC | | | |
| 9C74 | CD8A1B | 230 | CALL | 7050 |
| | ;comm-ex | | | |
| 9C77 | 18C7 | 240 | JR | start |

assemblarla, eseguirla e digitare comandi a piacere: verranno eseguiti! Immettere il comando STOP per terminare.

Per poter digitare i comandi, anteporre THEN e poi cancellarlo.

**La
memorizzazione
dei programmi
BASIC
e delle
variabili**

La memorizzazione dei programmi BASIC e delle variabili

Le due aree riservate ai programmi BASIC e alle variabili di programma non hanno in RAM una ubicazione prefissata, così come è variabile la loro estensione.

Tra l'area riservata alle variabili di sistema e l'area basic, vi possono essere una o due zone: *la microdrives maps a.* presente solo collegando i microdrives e relativa interfaccia, e la *channel informations a.*, sempre presente.

L'indirizzo di inizio dell'area basic è in ogni caso reperibile nella variabile PROG.

Le linee di programma vengono memorizzate nella loro esatta sequenza. Ciascuna linea, in memoria, è composta da quattro campi:

a = numero di linea, di 2 bytes (attenzione: alto + basso)

b = lunghezza in bytes di c + d, di 2 bytes

c = comandi, così come sono stati digitati, compresa la punteggiatura, con l'aggiunta, dopo ogni dato numerico, di ulteriori 6 bytes contenenti l'espressione floating point del numero (caratt. controllo 14 + 5 bytes f.p.). Ogni parola chiave basic o *token* (comando, specifico o funzione), viene memorizzata con un solo byte, pari al cod. ASCII corrispondente.

d = codice di ENTER o new line (13)

Per esempio la linea:

```
300 FOR N = 1 TO 5 : PRINT N; : NEXT N
```

risulta in memoria:

| | | | | | | | | | | | | | |
|----------|-----------|-----|---|-----|----|------|--------|----|------|---|---|---|---|
| 1 | 44 | 26 | 0 | 235 | 78 | 61 | 49 | 14 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| n. linea | lunghezza | FOR | N | = | 1 | c.c. | valore | 1 | f.p. | | | | |

| | | | | | | | | | | | | |
|-----|----|------|--------|---|------|---|-------|----|-----|----|----|----|
| 204 | 53 | 14 | 0 | 0 | 5 | 0 | 0 | 58 | 245 | 78 | 59 | 58 |
| TO | 5 | c.c. | valore | 5 | f.p. | : | PRINT | N | ; | : | | |

```
243 N 78 13
NEXT N ENTER
```

l'area in cui vengono registrate le variabili di programma segue immediatamente l'area basic; l'indirizzo di inizio è reperibile nella variabile VARS. L'area termina con un byte contenente il codice decimale 128, e l'indirizzo del byte successivo (inizio della *edit area*) è reperibile nella variabile ELINE.

Analizzando il contenuto dell'area variabili, occorre distinguere fra i diversi tipi: a stringa, numeriche, FOR-NEXT, arrays.

Si tenga presente che, ove si menziona *valore f.p.*, si intende un valore numerico rappresentato in una delle due possibili forme binarie floating point: full o semplificata, come descritto nel capitolo sul calcolatore f.p.

Variabili a stringa:

a b c1 ... cn

a = nome in codice ASCII maiuscolo

(1 byte: il simbolo \$ non viene registrato)

b = lunghezza della stringa (2 b.: basso + alto)

c1 ... cn = stringa

es.: LET a\$ = "a1B" è codificata con:

65 3 0 97 49 66

A a 1 B

variabili numeriche con nome di 1 carattere:

a v

a = nome in codice ASCII minuscolo (1 byte)

v = valore f.p. (5 bytes)

es.:

LET A = 300 → 97 0 0 44 1 0
 "a"

LET A = — 300 → 97 0 255 212 254 0

LET a = 123456 → 97 145 113 32 0 0

variabili numeriche con nome di più caratteri:

a1 ... an v

a1 = primo carattere del nome in codice ASCII minuscolo + 64
 ... = caratteri intermedi in codice ASCII (minuscolo se lettera)
an = ultimo carattere del nome in cod. ASCII (minuscolo se lettera) + 128
v = valore f.p. (5 bytes)
 es.:

LET AB1C = 300 → 161 98 49 227 0 0 44 1 0
 "a" + 64 "b" "1" "c" + 128
 LET AbC1 = 300 → 161 98 99 177 0 0 44 1 0
 "a" + 64 "b" "c" "1" + 128

Variabili FOR-NEXT:

a v1 v2 v3 b c

a = nome (1 byte) in codice ASCII minuscolo + 128
v1 = valore f.p. (5 b.) del corrente valore FOR
v2 = valore f.p. (5 b.) del valore TO
v3 = valore f.p. (5 b.) del valore STEP (default 1)
b = numero linea programma ove inizia il ciclo (2 bytes: basso + alto)
c = numero statement nella linea (1 byte)

es.: 100 FOR A = 6 TO 300 STEP 2

255 0 0 6 0 0 0 0 44 1 0 0 0 2 0 0 100 0 2
 "a" + 128 FOR TO STEP line n. stat.

I bytes relativi a For contengono il valore 6 all'inizio, quindi assumono valore 8 al secondo passaggio, fino a 302 in uscita dal ciclo.

Arrays numerici:

a b c d1 ... dn v1 ... vn

a = nome (1 byte) in codice ASCII maiuscolo + 64
b = lunghezza in bytes di *c* + *d1* ÷ *dn* + *v1* ÷ *vn* (2 bytes: basso + alto)
c = numero dimensioni dell'array (1 byte)
d1 ... dn = numero elementi in ciascuna dimensione (per

ognuna dimensione. 2 bytes: basso + alto)
 $v1 \dots vn =$ valori f.p. (5 b.) di ciascun elemento

es.: DIM a (2.5.4)

| | | | | | |
|----------|--------|--------|------|------|------|
| 129 | 207 0 | 3 | 2 0 | 5 0 | 4 0 |
| "A" + 64 | lungh. | n.dim. | n.el | n.el | n.el |

elem1 elem2 ... elem40

$40 \cdot 5 = 200$ bytes

notare che tutti gli elementi risultano inizializzati con valore 0.

Arrays a stringa:

$a \ b \ c \ d1 \dots dn \ e1 \dots en$

$a =$ nome (1 byte) in codice ASCII maiuscolo + 128

$b =$ lunghezza in bytes di $c + d1 \div dn + e1 \div en$ (2 bytes: basso + alto)

$c =$ numero dimensioni dell'array (1 byte)

$d1 \dots dn =$ valore di ciascuna dimensione
(per ognuna dimensione, 2 bytes: basso + alto)

$e1 \dots en =$ stringhe di ogni elemento. ciascuna della lunghezza fissa definita con l'ultima dimensione indicata in DIM: se una sola dimensione è stata indicata, viene assunta lunghezza 1 per default.

es.: DIM a\$ (5.10)

| | | | | |
|-----------|--------|--------|-------|-------|
| 193 | 55 0 | 2 | 5 0 | 10 0 |
| "A" + 128 | lungh. | n.dim. | dim.1 | dim.2 |

elem1 elem2 ... elem5

$5 \cdot 10 = 50$ bytes

DIM a\$ (10)

| | | | | | |
|-------|-------|-----|--------|----|---|
| 193 | 13 | 0 | 1 | 10 | 0 |
| elem1 | elem2 | ... | elem10 | | |

$10 \cdot 1 = 10$ bytes

Tutti gli elementi risultano inizializzati con *space* (cod. ASCII 32)

Una particolare caratteristica differenzia il trattamento delle variabili semplici a stringa: mentre le variabili di qualsiasi altro tipo mantengono costante, nell'area, la propria posizione relativa rispetto alle altre, nell'ordine naturale di creazione, le variabili semplici a stringa sono cancellate e riallocate sempre in coda ogni volta che vengono reimpostate da una specifica (LET o INPUT) anche quando la loro lunghezza non viene modificata: ciò comporta un corrispondente shift di compattamento delle altre variabili nell'area.

L'area di editing

Edit-area: l'area di edit e immissione

È questa l'area di lavoro utilizzata dal sistema per memorizzare, di volta in volta, i comandi da eseguire direttamente e le linee di programma basic, sia in fase di immissione, sia in fase di edit.

Da questa zona di *parcheggio*, le linee di programma vengono inserite ordinatamente nell'area basic, mentre i comandi sono immediatamente interpretati ed eseguiti. In entrambi i casi, i dati immessi vengono prima analizzati dal *syntax checker*, e ulteriormente elaborati solo se sintatticamente corretti.

Anche quest'area non ha una locazione prefissata in memoria: essendo ubicata immediatamente in coda ad altre aree dinamiche (*basic* e *variabili*), è destinata a seguirne le evoluzioni, slittando avanti o indietro secondo i casi.

L'indirizzo di inizio dell'area è costantemente aggiornato nella variabile di sistema ELINE (23641-23642).

L'area termina sempre con due bytes contenenti i valori decimali 13 (ENTER) e 128; il byte successivo è indirizzato dalla variabile WORKSP (23649-23650). Anche la sua estensione varia con molta dinamicità, in funzione della lunghezza dei dati contenuti.

Cercherò ora di spiegare come sia possibile utilizzare queste informazioni nei programmi in codice macchina, in modo pratico e originale.

Anche per un programmatore esperto, ottenere particolari funzioni in c.m. è un impegno non da poco; si pensi, per esempio, alla specifica basic CIRCLE o, più semplicemente, a INPUT: acquisire una stringa immessa da tastiera, un carattere dietro l'altro, certo non è un grosso problema; ma INPUT è molto più complesso, consentendo, prima dell'ENTER, ogni tipo di correzione di quanto già digitato.

È possibile risolvere il problema lasciando l'incombenza all'interprete basic, rimanendo tuttavia all'interno del programma in linguaggio macchina.

La soluzione consiste nell'acquisire un'area di immissione ampia a sufficienza per contenere il comando da eseguire, trasferirvi la stringa di codici ASCII che lo rappresentano (esattamente come fa il sistema con un comando immesso da tastiera), e consegnare il tutto al *command executor* affinché lo esegua per nostro conto.

Naturalmente occorre qualche accorgimento; e siccome più della teoria e delle parole, vale la pratica, faccio seguire un'esauriente esemplificazione.

```

1 REM "EDIT-AREA"
2 REM TEST & SAMPLE PROGRAM
10 CLEAR 29999: FOR n=30000 TO 30198:
READ x: POKE n,x: NEXT n
20 DATA 205,176,22,1,80,0,42,89,92,205
,85,22,42,85,92,229
21 DATA 33,139,117,205,116,117,24,6,33
,160,117,205,116,117,33,153,117,205,116,
117,33,205,117,205,116,117
22 DATA 42,89,92,43,43,43,126,246,32,2
54,115,40,225,254,110,32,233,33,88,39,21
7,225,34,85,92,201
23 DATA 237,91,89,92,1,80,0,237,176,20
5,23,27,253,203,1,254,253,54,10,1,195,13
8,27
24 DATA 229,51,48,48,58,227,120,58,227
,121,58,227,114,13
25 DATA 216,120,44,121,44,114,13
26 DATA 238,34,99,111,111,114,100,46,1
11,114,46,32,34,59,120,44,34,99,111,111,
114,100,46,118,101,114,116,46,32,34,59,1
21,44,34,114,97,103,103,105,111,32,34,59
,114,13
27 DATA 238,34,118,117,111,105,32,99,1
11,110,116,105,110,117,97,114,101,63,32,

```

```

40,115,105,47,110,111,41,32,34,59,202,97
,36,58,245,172,48,44,48,59,97,36,13
100 RANDOMIZE USR 30000
110 PRINT AT 0,0;"*** fine ***": STOP
300 REM coord.e raggio iniziale
301 DATA 128,86,50

```

Il programma in c.m. dapprima legge i 3 parametri forniti con statement DATA alla linea 300 del basic (è utilizzabile quindi in generale per passaggio dati da basic a c.m.), e con questi valori disegna un cerchio; poi richiede l'immissione di ulteriori parametri per disegnare altri cerchi a piacere.

| | | | |
|-------|--------|---------|---------------|
| 30000 | | 20 | ORG 30000 |
| 30000 | CDB016 | 30 | CALL 5808 |
| 30003 | 015000 | 40 | LD BC,80 |
| 30006 | 2A595C | 50 | LD HL,(23641) |
| 30009 | CD5516 | 60 | CALL 5717 |
| 30012 | 2A555C | 70 | LD HL,(23637) |
| 30015 | E5 | 80 | PUSH HL |
| 30016 | 218B75 | 90 | LD HL,cinque |
| 30019 | CD7475 | 100 | CALL quattr |
| 30022 | 1806 | 110 | JR due |
| 30024 | 21A075 | 120 uno | LD HL,sette |
| 30027 | CD7475 | 130 | CALL quattr |
| 30030 | 219975 | 140 due | LD HL,sei |
| 30033 | CD7475 | 150 | CALL quattr |
| 30036 | 21CC75 | 160 tre | LD HL,otto |
| 30039 | CD7475 | 170 | CALL quattr |
| 30042 | 2A595C | 180 | LD HL,(23641) |
| 30045 | 2B | 190 | DEC HL |
| 30046 | 2B | 200 | DEC HL |
| 30047 | 2B | 210 | DEC HL |
| 30048 | 7E | 220 | LD A,(HL) |
| 30049 | F620 | 230 | OR 3? |

| | | | | |
|-------|----------|-----|-------------|------------|
| 30051 | FE73 | 240 | CP | 115 |
| 30053 | 28E1 | 250 | JR | Z,uno |
| 30055 | FE6E | 260 | CP | 110 |
| 30057 | 20E9 | 270 | JR | NZ,tre |
| 30059 | 215827 | 280 | LD | HL,10072 |
| 30062 | D9 | 290 | EXX | |
| 30063 | E1 | 300 | POP | HL |
| 30064 | 22555C | 310 | LD | (23637),HL |
| 30067 | C9 | 320 | RET | |
| 30068 | ED5B595C | 330 | quattr LD | DE,(23641) |
| 30072 | 015000 | 340 | LD | BC,80 |
| 30075 | EDB0 | 350 | LDIR | |
| 30077 | CD171B | 360 | CALL | 6935 |
| 30080 | FDCB01FE | 370 | SET | 7,(IY+1) |
| 30084 | FD360A01 | 380 | LD | (IY+10),1 |
| 30088 | C38A1B | 390 | JP | 7050 |
| 30091 | E5 | 400 | cinque DEFB | 229 |
| 30092 | 33 | 410 | DEFB | 51 |
| 30093 | 30 | 420 | DEFB | 48 |
| 30094 | 30 | 430 | DEFB | 48 |
| 30095 | 3A | 440 | DEFB | ": " |
| 30096 | E3 | 450 | DEFB | 227 |
| 30097 | 78 | 460 | DEFB | "x" |
| 30098 | 3A | 470 | DEFB | ": " |
| 30099 | E3 | 480 | DEFB | 227 |
| 30100 | 79 | 490 | DEFB | "y" |
| 30101 | 3A | 500 | DEFB | ": " |
| 30102 | E3 | 510 | DEFB | 227 |
| 30103 | 72 | 520 | DEFB | "r" |
| 30104 | 0D | 530 | DEFB | 13 |
| 30105 | D8 | 540 | sei DEFB | 216 |
| 30106 | 782C792C | 550 | DEFM | "x,y,r" |
| 30111 | 0D | 560 | DEFB | 13 |
| 30112 | EE | 570 | sette DEFB | 238 |
| 30113 | 22 | 580 | DEFB | 34 |

| | | | |
|-------|----------------|-----|--------------------|
| 30114 | 636F6F72 | 590 | DEFM "coord.or." |
| 30123 | 20 | 600 | DEFB 32 |
| 30124 | 22 | 610 | DEFB 34 |
| 30125 | 3B782C | 620 | DEFM ";x," |
| 30128 | 22 | 630 | DEFB 34 |
| 30129 | 636F6F72 | 640 | DEFM "coord.vert." |
| | | | |
| 30140 | 22 | 650 | DEFB 34 |
| 30141 | 3B792C | 660 | DEFM ";y," |
| 30144 | 22 | 670 | DEFB 34 |
| 30145 | 72616767 | 680 | DEFM "raggio " |
| 30152 | 22 | 690 | DEFB 34 |
| 30153 | 3B72 | 700 | DEFM ";r" |
| 30155 | 00 | 710 | DEFB 13 |
| 30156 | EE | 720 | otto DEFB 238 |
| 30157 | 22 | 730 | DEFB 34 |
| 30158 | 76756F69 | 740 | DEFM "vuoi continu |
| | are? (si/no) " | | |
| 30183 | 22 | 750 | DEFB 34 |
| 30184 | 3B | 760 | DEFB 59 |
| 30185 | CA | 770 | DEFB 202 |
| 30186 | 61243A | 780 | DEFM "a\$:" |
| 30189 | F5 | 790 | DEFB 245 |
| 30190 | AC | 800 | DEFB 172 |
| 30191 | 302C303B | 810 | DEFM "0,0;a\$" |
| 30197 | 00 | 820 | DEFB 13 |

Digitate il programma basic (listato 1), che carica il c.m. (disassemblato nel listato 2), e date RUN.

Una volta in memoria, il codice macchina può essere rieseguito semplicemente con RUN 100.

Qualche commento al programma assembly (listato 2):

30000 ÷ 30011: richiede il rilascio dell'area eventualmente esistente e acquisisce 80 bytes di *edit-area*. Nulla importa (a parte lo spreco di memoria) se l'area acquisita è superiore al necessario.

Si tenga pure presente che l'ampiezza dell'area rimarrà tale finchè non venga immesso da tastiera un comando o una linea di programma, o ne venga richiesto il rilascio.

30012 ÷ 30015: se si desidera poter rientrare al basic, la variabile NXTLIN deve essere salvata e, prima di RET, ripristinata.

30016 ÷ 30041: il registro HL viene caricato con l'indirizzo dell'area contenente lo statement che via via si vuole eseguire, e si invoca la routine per l'esecuzione

30068 ÷ 30090: Lo statement da eseguire viene trasferito in *edit-area*; anche in questo caso, non importa se si trasferiscono più bytes del dovuto, purchè non si superi la lunghezza dell'area acquisita: il primo codice di ENTER (dec 13) incontrato porrà termine ai comandi da eseguire presenti nell'area.

Quindi in successione: viene invocata la routine di *syntax check*, il bit 7 di 23611 (FLAGS) viene messo ON, a indicare esecuzione (OFF = controllo sintassi), in 23620 (NSPPC) viene impostato il valore 1, a indicare esecuzione dal primo statement della linea, e infine si chiama la routine di *command execution*.

30042 ÷ 30058: ritornando dal comando

INPUT "*vuoi continuare, etc*".

occorre poter indirizzare le variabili a\$ per testare la risposta; qui si sfrutta la circostanza che una variabile a stringa è sempre riallocata in coda alle altre variabili e nel caso specifico deve avere lunghezza 2.

In circostanze diverse si dovrà ricorrere ad altri metodi: per esempio, scansione di ricerca nell'area variabili, con istruzioni tipo CPIR o CPDR.

30059 ÷ 30067: prima di rientrare al basic, è necessaria reimpostare il reg. HL' con l'indirizzo di una istruzione di *end calc.* (dec 10072), e ripristinare la variabile NXTLIN.

30091 ÷ 30104: comando RESTORE e READ DATA

30105 ÷ 30111: comando CIRCLE

30112 ÷ 30156: comando INPUT nuovi parametri

30157 ÷ 30198: comando INPUT continuazione.

Le routines di stampa

L'utilizzo delle routines di stampa

Tutte le operazioni di stampa si ottengono utilizzando una routine generalizzata, residente in ROM all'indirizzo decimale 2548.

Detta routine viene normalmente chiamata tramite un'apposita istruzione di *restart* in pagina 0:RST 16; si ottiene la stampa, alla *current print position* del dispositivo di output precedentemente selezionato, di un carattere, il cui CODE è contenuto nel registro A.

Ad eccezione di A, nessun registro viene alterato: il loro contenuto è automaticamente salvato e ripristinato.

Il canale di output desiderato deve essere precedentemente impostato: esiste, a questo scopo un'altra breve routine, che imposta adeguatamente alcune variabili di sistema, in base al contenuto del registro A:

LD A, n:CALL 5633

dove $n = 0$ o 1 per can. "k" (schermo inferiore)

$n = 2$ per can. "s" (schermo superiore)

$n = 3$ per can. "p" (printer)

La *current print position* è data, a seconda del tipo di output interessato, dalle variabili di sistema:

PPOSN - PRCC per printer,

SPOSN - DFCC per screen superiore,

SPOSNL - ECHOE - DFCL per screen inferiore.

Esse vengono opportunamente incrementate e aggiornate eseguendo la routine di stampa; anche a questo fine, esiste però una routine specifica, utile per impostare una determinata *current print position*:

LD B, r : LD C, c : CALL 3545

ove $r = 24$ — *num. riga* (cioè

$c = 33$ — *num. colonna* (cioè

24 per riga 0 ...

3 per riga 21)

33 per col. 0 ...

2 per col. 31)

il contenuto del registro B viene ignorato per outputs su printer.

Esistono altre routines di servizio, di uso molto frequente:

CALL 3435 esegue un completo clear-screen.

CALL 3438 esegue il clear-screen solo della parte inferiore dello schermo.

CALL 3582 esegue lo scroll-up dello schermo.

CALL 3807 esegue il clear del *printer buffer*

CALL 3789 trasferisce fisicamente su printer il contenuto del *printer buffer*, e ne effettua poi automaticamente il clear tramite la routine a 3807.

CALL 3756 esegue il *copy* su printer dello schermo video.

Come detto inizialmente, la routine di stampa è completamente generalizzata: oltre a gestire tutti i tipi output previsti, è in grado di gestire il set completo di codici ASCII: numeri e lettere, caratteri grafici (standard e *user-defined*), *tokens*, e tutti i codici per il controllo della tabulazione (*newline*, AT, TAB, etc.) e degli attributi (INK, PAPER, INVERSE, etc.).

I codici di controllo, ovviamente, non vengono inviati in stampa, ma elaborati, per impostare opportune variabili di sistema, che influenzeranno le modalità di stampa dei successivi caratteri stampabili.

A questo punto emerge spontaneo il problema: come inviare in stampa una serie continua di dati, cioè una *stringa*.

Letteralmente, ciò si realizza invocando ripetutamente la routine e fornendo a ogni ciclo, nel reg. A, il successivo byte della stringa.

Ancora una volta, abbiamo a disposizione una routine di servizio già pronta:

LD BC, *n* : LD DE, *i* : CALL 8252

dove

n = num. dei bytes componenti la stringa

i = indirizzo della stringa

Ecco un semplice esempio:

In BASIC

```
100>PRINT AT 10,5;"Esempio: "INK 2;"ROSS  
0",PAPER 0;"NERO",INK 0;PAPER 7;"NORMALE",  
INVERSE 1;"INVERSE";INVERSE 0
```

In assembler:

| | | | |
|---------------|--------|------|-------------|
| 9C40 | 5 | ORG | 40000 |
| 9C40 3E02 | 10 | LD | A,2 |
| 9C42 CD0116 | 20 | CALL | 5633 |
| 9C45 013300 | 30 | LD | BC,51 |
| 9C48 114F9C | 40 | LD | DE,str |
| 9C4B CD3C20 | 50 | CALL | 8252 |
| 9C4E C9 | 60 | RET | |
| 9C4F 16 | 70 str | DEFB | 22 |
| 9C50 0A | 80 | DEFB | 10 |
| 9C51 05 | 90 | DEFB | 5 |
| 9C52 4573656D | 100 | DEFM | "Esempio: " |
| 9C5B 0D | 110 | DEFB | 13 |
| 9C5C 10 | 120 | DEFB | 16 |
| 9C5D 02 | 130 | DEFB | 2 |
| 9C5E 524F5353 | 140 | DEFM | "ROSSO" |
| 9C63 06 | 150 | DEFB | 6 |
| 9C64 11 | 160 | DEFB | 17 |
| 9C65 00 | 170 | DEFB | 0 |
| 9C66 4E45524F | 180 | DEFM | "NERO" |
| 9C6A 06 | 190 | DEFB | 6 |
| 9C6B 10 | 200 | DEFB | 16 |
| 9C6C 00 | 210 | DEFB | 0 |
| 9C6D 11 | 220 | DEFB | 17 |
| 9C6E 07 | 230 | DEFB | 7 |
| 9C6F 4E4F524D | 240 | DEFM | "NORMALE" |
| 9C76 06 | 250 | DEFB | 6 |
| 9C77 14 | 260 | DEFB | 20 |

| | | |
|---------------|-----|----------------|
| 9C78 01 | 270 | DEFB 1 |
| 9C79 494E5645 | 280 | DEFM "INVERSE" |
| 9C80 14 | 290 | DEFB 20 |
| 9C81 00 | 300 | DEFB 0 |
| 9C82 00 | 310 | DEFB 13 |

che tradotto in codice macchina, si può caricare in memoria e provare, eseguendo:

```

10 CLEAR 29999: FOR x=30000 TO
30065: READ y: POKE x,y: NEXT x
20 DATA 62,2,205,1,22,1,51,0,1
7,63,117,205,60,32,201,22,10,5,6
9,115,101,109,112,105,111,58,13
30 DATA 16,2,82,79,83,83,79,6,
17,0,78,69,82,79,6,16,0,17,7,78,
79,82,77,65,76,69,6,20,1,73,78,8
6,69,82,83,69,20,0,13
100 RANDOMIZE USR 30000: STOP

```

Non è indispensabile, anche se spesso molto comodo, che i codici di controllo siano inclusi nella stringa da stampare; lo stesso risultato si può ottenere impostando preventivamente le relative variabili di sistema.

```

PRINT AT 10,5      = LD B,14:LD C,28:CALL 3545
INK 2              = LD (IY + 85), 2
BRIGHT 1          = SET 6, (IY + 85)
OVER 1            = SET 0, (IY + 87)
INVERSE 1         = SET 2, (IY + 87)

```

Annotiamo a margine che il reg. IY, nello Spectrum, è stato utilizzato come puntatore dell'area variabili di sistema, e contiene l'indirizzo 23610, corrispondente alla variabile ERRNR.

Concludo con qualche osservazione sull'uso della stampante.

Ogni riga, prima di essere emessa in output, viene costruita, carattere per carattere, colonna per colonna, nel *printer*

buffer, che si trova in RAM, dall'indirizzo 23296.

La sua capienza, 256 bytes, consente di memorizzare i 32 caratteri di 1 riga.

Affinchè l'emissione in stampa (scarico e clear del buffer) avvenga fisicamente, occorre che la riga sia completata; ciò si verifica in due circostanze:

1. chiamando la routine di stampa per l'emissione del 33.mo carattere
2. inviando alla routine di stampa un codice di controllo indicante un cambio di riga: normalmente il codice 13 (*new-line*).

Come già menzionato, possiamo forzare l'emissione con CALL 3789.

Infine, prestate attenzione alla locazione 23681, dichiarata *not used*: contiene invece 91 (byte alto dell'indirizzo del *printer buffer*); l'alterazione di questo valore comporta la perdita dei dati da stampare e, peggio ancora, la possibile cancellazione di aree di RAM.

Il calcolatore floating-point

approfondimento

Il calcolatore Floating-point

Questa essenziale componente della ROM dello Spectrum consiste di una complessa serie di routines, atte ad eseguire tanto le operazioni numeriche e logiche, quanto le elaborazioni su stringhe.

La sua conoscenza rende disponibile un potente strumento di programmazione in assembly, con notevoli risparmi di tempo e, cosa non indifferente, di occupazione di memoria.

Il *calcolatore floating point* (da qui in poi *cfp*), viene invocato con l'istruzione di restart RST 40, seguita dai bytes indicanti la sequenza di operazioni da svolgere: questi 82 codici operazione (*literals*) possono essere considerati come un insieme di *macro-istruzioni*, con le quali è possibile definire i vari passi di esecuzione di veri e propri sottoprogrammi, con la possibilità di compiere salti di sequenza (*jumps*), condizionati o incondizionati.

Il flusso di esecuzione viene interrotto da un codice di operazione 56 (*end of calc.*), che comporta il rientro alla routine chiamante.

Il *calculator stack* è l'area di lavoro principale, gestita con tecnica LIFO (*Last in first out*), in cui il *cfp* registra via via i risultati parziali, eliminando i valori utilizzati e sostituendoli con i nuovi ottenuti, fino a ricavare il/i valori finali.

Ogni valore memorizzato consta di 5 bytes, e conseguentemente la *calculator stack area* si incrementa o decrementa di 5 bytes ogni qualvolta un valore viene registrato o eliminato. Le variabili STKBOT e STKEND, costantemente aggiornate, indicano gli indirizzi di *inizio* e di *fine* + 1 dell'area occupata dal *calculator stack*.

È utile osservare che l'eliminazione di un valore consiste semplicemente nel *decremento* del puntatore (variabile STKEND) di 5 bytes: conseguentemente, i dati restano disponibili finché lo spazio non venga riutilizzato.

Il valore più recente, presente al punto più alto dell'area,

viene identificato come il *last value*: di seguito indicherò questo valore con *LV* e quello che lo precede con *LV-1*.

Alcune operazioni fanno anche uso della *work space area* (WORKSP) e della *memory area* (MEMBOT).

I dati numerici trattati dal *cfp*, e memorizzati nello stack, sono sempre in formato *floating point* di 5 bytes, ma nello Spectrum si distinguono due possibili rappresentazioni:

— *full f.p.*, valida per qualsiasi valore, intero o decimale, compreso tra $0.29387359E-38$ e $1.701E+38$, in cui il primo dei 5 bytes rappresenta l'esponente e gli altri 4 bytes la mantissa;

— *semplificata*, usata per numeri interi compresi tra -65536 e $+65535$, in cui il primo e il quinto dei 5 bytes sono sempre 0, il secondo è 0 per valori positivi e 255 per valori negativi, il terzo e quarto sono i bytes di basso e alto ordine del numero reale, se questo è positivo, o del suo complemento a 2, se è negativo.

Esempi:

+ 10 = 0 0 10 0 0

— 10 = 0 255 246 255 0

0 = 0 0 0 0 0

— 65536 = 0 255 0 0 0

Vi è poi una terza forma *compressa*, utilizzata dal codice di operazione 52 (*stack-data*), che consente di rappresentare un valore fp con un numero ridotto di bytes, variabile da 2 a 5.

Dal formato *compresso* si ricava quello in virgola mobile *full* o *semplificato*, nel modo che segue:

1. si divide il primo byte per 64, ottenendo q (quoziente) e r (resto)
2. se r è diverso da 0, allora l'esponente è dato da $r + 80$, e i bytes rimanenti vanno a formare la mantissa
3. se $r = 0$, l'esponente è dato dal byte di successivo (il secondo) + 80, e la mantissa dai bytes rimanenti.
4. $q + 1$ dà il numero di bytes che seguono, a formare la

mantissa di 4 bytes: i bytes non specificati assumono valore 0.

Esempi:

| | | | | | | |
|----|--------|---|----|-----|----|----|
| 0 | compr. | = | 0 | 176 | 0 | |
| | full | = | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 10 | compr | = | 64 | 176 | 0 | 10 |
| | semp | = | 0 | 0 | 10 | 0 |

E così è usato in ROM, mentre sarebbe più conveniente:

| | | | | | | |
|--------|--------|---|-----|-----|-----|-----|
| | compr. | = | 52 | 32 | | |
| | full | = | 132 | 32 | 0 | 0 |
| —23456 | compr | = | 127 | 183 | 64 | |
| | full | = | 143 | 183 | 64 | 0 |
| 67890 | compr | = | 64 | 65 | 4 | 153 |
| | full | = | 145 | 4 | 153 | 0 |
| 3.456 | compr | = | 242 | 93 | 47 | 26 |
| | full | = | 130 | 93 | 47 | 26 |

Risulta evidente come il formato *compresso* sia conveniente quando la mantissa termina con almeno uno zero; il risparmio di memoria è comunque risibile: in pratica, nella ROM dello Spectrum, sono stati risparmiati solo una quarantina di bytes, considerato che la routine per la conversione da compresso ad espanso ne utilizza per sé una ventina.

I dati a stringa vengono trattati registrando nello *stack* (sempre con valori di 5 bytes) i parametri che definiscono la stringa.

Sia in immissione che in emissione, i registri BC e DE vengono impostati rispettivamente con la lunghezza della stringa e l'indirizzo di memoria ove essa si trova; nei 5 bytes del valore registrato nello *stack* vengono copiati i registri A-E-D-C-B.

Nelle prossime pagine evidenzierò con \$ e con LV\$ le operazioni e i valori che trattano stringhe.

Singole operazioni possono essere eseguite anche impostandone il "literal" nel reg. B ed eseguendo poi l'operazione

codice 59.

E questo è anche il metodo da usare per poter eseguire le operazioni di comparazione, corrispondenti ai "literals" $9 \div 14$ e $17 \div 22$.

| | | |
|----------|----------|-----------|
| Esempio: | LD B, 22 | \$ equal |
| | RST 40 | |
| | DEFB 59 | fp-calc 2 |
| | DEFB 56 | end-calc |

I literals

Codici operazione (literals)

0 (*jump if true*) equivale a

JR NZ, *d*

ed esegue il salto di $+/- d$ literals se LV (più precisamente il terzo byte di LV) contiene un valore vero (cioè non zero).

Il valore di *d* è dato dal *literal* successivo.

Es. RST 40:DEFBS..., 0, 3, a, b, c, d, ..., 56

Quando si giunge al codice, 0, si salta al cod. operaz. c se LV non è 0, altrimenti si prosegue col cod. operaz. a

1 (*exchange*) i due ultimi valori, LV e LV-1, vengono scambiati:

$LV = LV-1$ e $LV-1 = LV$

2 (*delete*) l'ultimo valore viene logicamente eliminato dallo stack, decrementando di 5 il puntatore (variabile STKEND)

3 (*subtract*) LV-1 e LV vengono sottratti algebricamente, ottenendo un nuovo

$LV = (LV-1) + (-LV)$

4 (*multiply*) LV-1 e LV vengono moltiplicati, ottenendo un nuovo

$LV = (LV-1) * LV$

5 (*divide*) LV-1 e LV vengono divisi, ottenendo un nuovo

$LV = (LV-1) / LV$

6 (*to-power*) LV-1 viene elevato alla potenza di LV, ottenendo un nuovo

$LV = (LV-1) \uparrow LV$

7 (*or*) esegue l'unione logica

$(LV-1) \text{ OR } LV$

ottenendo un nuovo

$LV = LV-1$ se $LV = 0$ oppure

$LV = 1$ se LV diverso da 0

- 8 (*and*) esegue l'intersezione logica
 (LV-1) AND LV
 ottenendo un nuovo
 $LV = 0$ se $LV = 0$ oppure
 $LV = LV-1$ se LV diverso da 0
- 9 (*less or equal*) compara LV-1 e LV, ottenendo un nuovo
 $LV = 1$ se la condizione è vera ((LV-1) minore o uguale a LV) o
 $LV = 0$ se la condizione è falsa
- 10 (*greater or equal*) come il precedente, con il test
 (LV-1) maggiore o uguale a LV
- 11 (*not equal*) come il precedente, con test
 (LV-1) diverso da LV
- 12 (*greater*) come il precedente, con test
 (LV-1) maggiore di LV
- 13 (*less*) come il precedente, con test
 (LV-1) minore di LV
- 14 (*equal*) come il precedente, con test
 (LV-1) = LV
- 15 (*add*) LV-1 e LV vengono sommati, ottenendo un nuovo
 $LV = (LV-1) + LV$
- 16 (*\$ and n*) esegue l'intersezione logica
 (LV\$—1) AND LV
 ottenendo un nuovo
 $LV\$ = \text{nullo}$, se $LV = 0$ oppure
 $LV\$ = LV\-1 se LV diverso da 0
- 17 (*\$ less or equal*) compara LV\$—1 e LV\$, ottenendo un nuovo
 $LV = 1$ se la condizione è vera
 ((LV\$—1) minore o uguale a LV\$) o
 $LV = 0$ se la condizione è falsa
- 18 (*\$ greater or equal*) come il precedente, con test
 (LV\$—1) maggiore o uguale a LV\$

- 19 (*\$ not equal*) come il precedente, con test
(LV\$—1) diverso da LV\$
- 20 (*\$ greater*) come il precedente, con test
(LV\$—1) maggiore di LV\$
- 21 (*\$ less*) come il precedente, con Test
(LV\$—1) minore di LV\$
- 22 (*\$ equal*) come il precedente, con test
(LV\$—1) = LV\$
- 23 (*\$ add*) esegue
LET S\$ = X\$ + Y\$
dove X\$ e Y\$ sono rispettivamente LV\$ e LV\$—1.
La stringa risultante viene costruita in WORKSP, e il nuovo LV\$ ne contiene i parametri
- 24 (*val\$*) esegue
LET S\$ = VAL\$ "X\$"
dove X\$ è LV\$.
La stringa risultante viene sviluppata in WORKSP e il nuovo LV\$ ne contiene i parametri.
- 25 (*\$ usr*) esegue
LET I = USR "g"
dove g è LV\$ e deve essere una lettera tra *a* e *u* (riferimento di un carattere grafico).
L'indirizzo del primo degli 8 bytes del carattere grafico viene impostato nel registro BC e memorizzato nel nuovo LV\$.
- 26 (*read in*) legge un byte dal canale corrispondente al numero impostato in LV\$.
La stringa di 1 byte, o nulla, contenente quanto letto, viene posta in WORKSP e il nuovo LV\$ ne contiene i parametri.
- 27 (*negate*) esegue la negazione di LV, invertendone il segno.
- 28 (*code*) esegue
LET C = CODE C\$

ove C\$ è LV\$, ottenendo un nuovo LV contenente il risultato.

29 (*val*) esegue

LET V = VAL S\$ dove S\$ è LV\$, ottenendo un nuovo LV contenente il risultato.

30 (*len*) esegue

LET L = LEN S\$

ove S\$ è LV\$, ottenendo un nuovo LV contenente il risultato.

31 (*sine*) esegue

LET S = SIN X

ove x è LV, ottenendo un nuovo LV contenente il risultato.

32 (*cosine*) esegue

LET C = COS X

ove x è LV, ottenendo un nuovo LV contenente il risultato.

33 (*tangent*) esegue

LET T = TAN X

ove x è LV, ottenendo un nuovo LV contenente il risultato.

34 (*arcsine*) esegue

LET A = ASN X, c.s.

35 (*arccosine*) esegue

LET A = ACS, c.s.

36 (*arctangent*) esegue

LET A = ATN X, c.s.

37 (*logarithm*) esegue

LET L = LNX, c.s.

38 (*exponent*) esegue

LET E = EXP X, c.s.

39 (*integer*) esegue

LET I = INT X, c.s.

- 40 (*square root*) esegue
LET S = SQ, c.s.
- 41 (*sign*) esegue
LET S = SGN X,
ove x è LV ottenendo un nuovo
LV = 1 se LV positivo
LV = 0 se LV zero
LV = -1 se LV negativo
- 42 (*absolute*) esegue
LET X = ABS X
ove x è LV, semplicemente eliminando il segno di LV
- 43 (*peek*) esegue
LET P = PEEK X
ove x è LV, ottenendo un nuovo LV contenente il risultato.
- 44 (*in*) esegue l'istruzione assembler IN A, (C), dopo aver trasferito in BC l'indirizzo contenuto in LV, e carica nel nuovo LV il byte letto.
- 45 (*usr*) esegue la funzione
USR I
ove I è LV, chiamando in esecuzione la routine in codice macchina a quell'indirizzo.
Il nuovo LV viene caricato con il contenuto del reg. BC, così come risulta al rientro dalla routine chiamata.
Nota: se necessita poter rientrare al basic, il reg. HL' deve essere reimpostato con l'indirizzo 10072.
- 46 (*str\$*) esegue
LET S\$ = STR\$ X
ove X è LV.
La stringa risultante viene sviluppata in WORKSP, e il nuovo LV\$ ne contiene i parametri.
- 47 (*chr\$*) esegue
LET C\$ = CHR\$ X
ove x è LV.

La stringa di 1 byte risultante è posta in WORKSP e il nuovo LV\$ ne contiene i parametri.

- 48 (*not*) ottiene un nuovo
LV = 1 se LV = 0, oppure
LV = 0 se LV = è diverso da 0.
- 49 (*duplicate*) carica lo stack con un nuovo valqre, duplicando l'esistente LV.
- 50 (*module*) calcola
X (mod. y)
ove X e Y sono rispettivamente LV-1 e LV, ottenendo un nuovo
LV = INT (X/Y) e un nuovo
LV-1 = X — INT (X/Y).
- 51 (*jump*) equivale a
JR *d*
ed esegue il salto incondizionato di più o meno *d literals*.
Il valore di *d* è dato dal *literal* successivo (vedi esempio al codice operazione 0).
- 52 (*stack data*) carica lo stack con un nuovo valore, equivalente al numero floating point ottenuto elaborando i 2,3,4 o 5 *literals* successivi, che debbono contenere un numero f.p. in formato compresso (cfr. paragrafo *numeri f.p.*)
- 53 (*djnz*) equivale a
DJNZ *d*.
Il contatore decrementato è però la variabile BREG (23655), anzichè il reg. B. Il valore di *d* è dato dal *literal* successivo (vedi esempio al codice operazione 0).
Invocando il "calc. f.p." (RST 40), la variab. BREG viene inizializzata con il valore del reg. B.
- 54 (*less 0*) testa LV, ottenendo un nuovo
LV = 1 se LV minore di 0 oppure
LV = 0 se LV è maggiore o uguale a 0.

- 55 (*greater 0*) testa LV ottenendo un nuovo
 $LV = 1$ se LV è maggiore di 0, oppure
 $LV = 0$ se LV è minore o uguale a 0.
- 56 (*end of calc.*) termina l'esecuzione del *calcolatore f.p.*, eseguendo un RET.
- 57 (*get argument*) converte l'argomento X di SIN X o COS X in un valore che diviene il nuovo LV.
- 58 (*truncate*) esegue il troncamento di LV al suo intero sopprimendo le cifre decimali.
 Differisce dalla funzione INT, per il fatto che non effettua arrotondamento all'intero inferiore: cioè -2.8 risulta -2 , a differenza di INT $-2,8$ che risulta -3 .
- 59 (*fp-calc. 2*) consente di richiamare il *calcolatore f.p.* come sottoprogramma di se stesso, per eseguire singole operazioni. È usato nello sviluppo delle espressioni.
 Il codice operazione da eseguire deve trovarsi impostato nel reg. B.
- 60 (*e to fp*) calcola un nuovo LV, contenente il numero equivalente a $x E + y$, ove x è LV e y deve trovarsi impostato nel reg. A.
 Esempificando:
 $2 E + 3$ risulta 2000 ($= 2 * 10^{+3}$)
 e:
 $2 E - 3$ risulta .002 ($= 2/10^{+3}$).
- 61 (*restack*) se LV contiene un numero in formato *semplificato*, lo trasforma nel formato *full f.p.*
- 134 - 136 - 140 (*mains series*) generano le serie dei polinomi di Chebyshev usate per calcolare SIN, ATN, LN, EXP e le altre funzioni matematiche che da questi dipendono.
- 160 ÷ 164 (*stack constans*) caricano lo stack con il valore corrispondente alla costante:
- 0 se cod. operaz. 160
 1 se cod. operaz. 161
 1/2 se cod. operaz. 162

PI/2 se cod. operaz. 163

10 se cod. operaz. 164

192 ÷ 197 (*store in memory*) copiano il LV dallo stack nell'area di memoria (generalmente MEMBOT (23698)), il cui inizio è indirizzato dalla variab. MEM (23656). Il codice operazione dà il *displacement* relativo all'inizio dell'area in cui trasferire i 5 bytes:

| | mem 0 | mem 1 | mem 2 | mem 3 | mem 4 | mem 5 | . |
|---------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|---|
| cod. op | 192 | 193 | 194 | 195 | 196 | 197 | |

224 ÷ 229 (*get from memory*) caricano lo stack con il valore copiato dall'area di memoria: il processo è analogo a quello dell'operazione precedente, ma inverso.

Per completezza, è interessante annotare che le operazioni di *jump* (codice operazione 0 - 51 - 53) consentono di saltare ad operazioni appartenenti ad altro set di literals: in effetti, il *displacement* + / — d indica la distanza del salto, in termini di numero di bytes.

Esempio:

....

RST 40

DEFBs, 0, 10, a, b, 56 - Il *jump if true* (10) ha come destinazione il cod. op. e.

CALL xxx

RST 40

DEFBs c, d, e, ..., 56

...

Per concludere, due esemplificazioni

Entrambe le routines, con procedimenti diversi, raggiungono lo stesso risultato di ottenere come LV nel *calculator stack* un numero floating point equivalente all'espressione esponenziale

x E — y

La seconda è la routine esistente in ROM all'indirizzo 11599, usata per conseguire il codice operazione 60 (*e to fp*): è (inspiegabilmente) molto più complessa, ma nondimeno didatticamente utile.

Le due routines richiedono il valore *x* presente come LV nello stack e il valore $+/-$ impostato nel registro A (es. $+4 = \text{dec. } 4$ e $-4 = \text{dec. } 252$); ricordo che 39 è il massimo esponente consentito.

Esempio 1

```

9C40          10          ORG  40000
9C40 07        20 EtoFP  RLCA
9C41 07        30          RLCA
9C42 3002      40          JR   NC,save
          ;flag NC se y positivo
9C44 2F        50          CPL
9C45 3C        60          INC  A
          ;-y = ABS y
9C46 F5        70 save    PUSH AF
          ;ABS y
9C47 21925C    80          LD   HL,23698
          ;MEMBOT=mem0
9C4A CD0B35    90          CALL 13579
          ;crea in mem0 n.fp: 0 se y pos.(NC)

          100 ;o 1 se y neg.(C)
9C4D F1        110         POP  AF
          ;ABS y
9C4E CD282D    120         CALL 11560
          ;stack reg.A; stack:LV-1=x, LV=y
9C51 EF        130         RST  40
          ;stack: LV-1=x, LV=y
9C52 E0        140         DEFB 224
          ;get mem0; stack: x,y,mem0

```



```

9C53 01          150          DEFB 1
      ;exchange; stack: x,mem0,y
9C54 A4          160          DEFB 164
      ;stack 10; stack: x,mem0,y,10
9C55 01          170          DEFB 1
      ;exchange; stack: x,mem0,10,y
9C56 06          180          DEFB 6
      ;to power; stack: x,mem0,10^y
9C57 01          190          DEFB 1
      ;exchange; stack: x,10^y,mem0
9C58 00          200          DEFB 0
9C59 04          210          DEFB 4
      ;jump+4(=div) se LV=1 (exp.neg.)
      220 ;stack: x,10^y
9C5A 04          230          DEFB 4
      ;multiply; stack: x*10^y
9C5B 33          240          DEFB 51
9C5C 02          250          DEFB 2
      ;jump+2(end)
9C5D 05          260 div      DEFB 5
      ;divide; stack: x/10^y
9C5E 38          270 end      DEFB 56
      ;end calc
9C5F C9          280          RET

```

```

9C40          10          ORG  40000
9C40 07          20          RLCA
9C41 07          30          RLCA
9C42 3002        40          JR   NC,SAVE
9C44 2F          50          CPL
9C45 3C          60          INC  A
9C46 F5          70 SAVE     PUSH AF
9C47 21925C      80          LD   HL,23698
9C4A CD0B35      90          CALL 13579

```

```

9C4D EF          100          RST  40
      ;stack: LV=x
9C4E A4          110          DEFB 164
      ;stack 10; stack: x,10
9C4F 38          120          DEFB 56
      ;end calc
9C50 F1          130          POP  AF
      ;ABS y

```

Qui inizia un *loop*, shiftando nel carry un bit di y a ogni iterazione *n*, fino a ridurre *y*=0;

n = 0 TO 5, non essendo *y* maggiore di 39.

Contemporaneamente si sviluppa il risultato:

x viene moltiplicato o diviso per $10 \uparrow (2 \uparrow n)$

```

9C51 CB3F        140 LOOP    SRL  A
      ;shift left y con bit 0 in carry
9C53 300D        150          JR   NC,TEND
      ;flag NC se bit 0=0
9C55 F5          160          PUSH AF
      ;y/2^(n+1) e flag Z/NZ
9C56 EF          170          RST  40
      ;stack: LV-1=x',LV=10^(2^n)
9C57 C1          180          DEFB 193
      ;store mem1; mem1=10^(2^n)
9C58 E0          190          DEFB 224
      ;get mem0; stack: x',10^(2^n),mem0
9C59 00          200          DEFB 0
      ;jump+4(DIV) se LV=1 (exp.neg.)
9C5A 04          210          DEFB 4
      ;stack: x',10^(2^n)
9C5B 04          220          DEFB 4
      ;multiply; stack: x'*10^(2^n)=x'
9C5C 33          230          DEFB 51
      ;jump+2(=GET)

```

```

9C5D 02          240          DEFB 2
9C5E 05          250 DIV      DEFB 5
      ;divide; stack: x'/10^(2^n)=x'
9C5F E1          260 GET      DEFB 225
      ;get mem1; stack: x',10^(2^n)
9C60 38          270          DEFB 56
      ;end calc
9C61 F1          280          POP  AF
      ;y/2^(n+1) e flag Z/NZ
9C62 2808        290 TEND     JR   Z,END
      ;flag Z se y=0
9C64 F5          300          PUSH AF
      ;y/2^(n+1)
9C65 EF          310          RST  40
      ;stack: LV-1=x', LV=10^(2^n)
9C66 31          320          DEFB 49
      ;duplicate; stack: x',10^(2^n),10^(
      2^n)
9C67 04          330          DEFB 4
      ;multiply; stack: x',10^(2^(n+1))
9C68 38          340          DEFB 56
      ;end calc
9C69 F1          350          POP  AF
      ;y/2^(n+1)
9C6A 18E5        360          JR   LOOP
9C6C EF          370 END      RST  40
      ;stack: LV-1=x',LV=10^(2^(n+1))
9C6D 02          380          DEFB 2
      ;delete; stack:x'
9C6E 38          390          DEFB 56
      ;end calc
9C6F C9          400          RET

```

Entrambe le routines possono essere verificate con POKE 23728, y : RANDOMIZE X =USR «TESTR» e:

| | | |
|-------------|----|--------------|
| 9C40 EF | 20 | RST 40 |
| 9C41 31 | 30 | DEFB 49 |
| 9C42 38 | 40 | DEFB 56 |
| 9C43 3AB05C | 50 | LD A,(23728) |
| 9C46 CD519C | 60 | CALL EtoFP |
| 9C49 3E02 | 70 | LD A,2 |
| 9C4B CD0116 | 80 | CALL 5633 |
| 9C4E C3E32D | 90 | JP 11747 |

Le istruzioni dello Z80

*** istruzioni assembler Z80 ***

| | | | | | |
|-------|-----|-----|---|-----|-----------|
| 00000 | 221 | 142 | d | ADD | B, (IX+d) |
| 00003 | 253 | 142 | d | ADD | B, (IY+d) |
| 00006 | 143 | | | ADD | B, B |
| 00007 | 136 | | | ADD | B, C |
| 00008 | 137 | | | ADD | B, D |
| 00009 | 138 | | | ADD | B, E |
| 00010 | 139 | | | ADD | B, H |
| 00011 | 140 | | | ADD | B, L |
| 00012 | 141 | | | ADD | B, (HL) |
| 00013 | 142 | | | ADD | B, n |
| 00014 | 206 | n | | ADD | HL, BC |
| 00016 | 237 | 74 | | ADD | HL, DE |
| 00018 | 237 | 90 | | ADD | HL, HL |
| 00020 | 237 | 106 | | ADD | HL, SP |
| 00022 | 237 | 122 | | ADD | HL, SP |
| 00024 | 221 | 134 | | ADD | B, (IX+d) |
| 00027 | 253 | 134 | d | ADD | B, (IY+d) |
| 00030 | 135 | | | ADD | B, B |
| 00031 | 128 | | | ADD | B, C |
| 00032 | 129 | | | ADD | B, D |
| 00033 | 130 | | | ADD | B, E |
| 00034 | 131 | | | ADD | B, H |
| 00035 | 132 | | | ADD | B, L |
| 00036 | 133 | | | ADD | B, (HL) |
| 00037 | 134 | | | ADD | B, n |
| 00038 | 198 | n | | ADD | HL, BC |
| 00409 | 9 | | | ADD | HL, DE |
| 00411 | 25 | | | ADD | HL, HL |
| 00421 | 41 | | | ADD | HL, SP |
| 00430 | 57 | | | ADD | IX, BC |
| 00441 | 221 | 9 | | ADD | IX, DE |
| 00446 | 221 | 25 | | ADD | IX, IX |
| 00460 | 221 | 41 | | ADD | IX, SP |
| 00500 | 221 | 57 | | ADD | IY, BC |
| 00520 | 253 | 9 | | ADD | IY, DE |
| 00541 | 253 | 25 | | ADD | IY, IY |
| 00556 | 253 | 41 | | ADD | IY, SP |
| 00568 | 253 | 57 | | ADD | (IX+d) |
| 00600 | 221 | 166 | d | AND | (IY+d) |
| 00603 | 253 | 166 | d | AND | B |
| 00605 | 167 | | | AND | C |
| 00607 | 160 | | | AND | D |
| 00608 | 161 | | | AND | E |
| 00609 | 162 | | | AND | H |
| 00700 | 163 | | | AND | L |
| 00701 | 164 | | | AND | (HL) |
| 00702 | 165 | | | AND | n |
| 00703 | 166 | | | AND | |
| 00704 | 230 | n | | AND | |

[illegible]

[illegible]

| | | | | | | |
|------|-----|-----|---|-----|------|-----------|
| 0695 | 46 | n | | LLO | L | n |
| 0697 | 237 | 79 | | LLO | HL | n |
| 0699 | 237 | 123 | n | LLO | SP | , (nn) |
| 0703 | 249 | | | LLO | HL | |
| 0704 | 221 | 249 | | LLO | SP | , IX |
| 0706 | 253 | 249 | | LLO | SP | , IY |
| 0708 | 49 | n | | LLO | SP | , nn |
| 0711 | 237 | 168 | | LLO | | |
| 0713 | 237 | 184 | | LLO | OR | |
| 0715 | 237 | 160 | | LLO | OR | |
| 0717 | 237 | 176 | | LLO | OR | |
| 0719 | 237 | 68 | | LLO | NEG | |
| 0721 | 0 | | | LLO | P | |
| 0722 | 221 | 182 | d | LLO | OR | (IX+d) |
| 0725 | 253 | 182 | d | LLO | OR | (IY+d) |
| 0728 | 183 | | | LLO | OR | |
| 0729 | 176 | | | LLO | OR | |
| 0730 | 177 | | | LLO | OR | |
| 0731 | 178 | | | LLO | OR | |
| 0732 | 179 | | | LLO | OR | |
| 0733 | 180 | | | LLO | OR | |
| 0734 | 181 | | | LLO | OR | |
| 0735 | 182 | | | LLO | OR | (HL) |
| 0736 | 246 | n | | LLO | OR | |
| 0738 | 237 | 187 | | LLO | OT | |
| 0740 | 237 | 179 | | LLO | OT | |
| 0742 | 237 | 121 | | LLO | OUT | (C) |
| 0744 | 237 | 65 | | LLO | OUT | (C) |
| 0746 | 237 | 73 | | LLO | OUT | (C) |
| 0748 | 237 | 81 | | LLO | OUT | (C) |
| 0750 | 237 | 89 | | LLO | OUT | (C) |
| 0752 | 237 | 97 | | LLO | OUT | (C) |
| 0754 | 237 | 105 | | LLO | OUT | (C) |
| 0756 | 211 | n | | LLO | OUT | (C) |
| 0758 | 237 | 171 | | LLO | OUT | |
| 0760 | 237 | 163 | | LLO | OUT | |
| 0762 | 241 | | | LLO | POP | AF |
| 0763 | 193 | | | LLO | POP | BC |
| 0764 | 220 | | | LLO | POP | DE |
| 0765 | 225 | | | LLO | POP | HL |
| 0766 | 221 | 225 | | LLO | POP | IX |
| 0768 | 253 | 225 | | LLO | POP | IY |
| 0770 | 245 | | | LLO | PUSH | AF |
| 0771 | 197 | | | LLO | PUSH | BC |
| 0772 | 213 | | | LLO | PUSH | DE |
| 0773 | 220 | | | LLO | PUSH | HL |
| 0774 | 221 | 229 | | LLO | PUSH | IX |
| 0776 | 253 | 229 | | LLO | PUSH | IY |
| 0778 | 221 | 203 | d | LLO | RES | 0, (IX+d) |
| 0782 | 253 | 203 | d | LLO | RES | 0, (IY+d) |
| 0786 | 203 | 135 | | LLO | RES | 0, A |

| | | | | | | |
|------|-----|-----|-----|----|------|-----------|
| 1017 | 203 | 7 | | | RLO | D |
| 1019 | 203 | 0 | | | RLO | B |
| 1021 | 203 | 1 | | | RLO | 00 |
| 1023 | 203 | 2 | | | RLO | 00 |
| 1025 | 203 | 3 | | | RLO | E |
| 1027 | 203 | 4 | | | RLO | H |
| 1029 | 203 | 5 | | | RLO | L |
| 1031 | 203 | 6 | | | RLO | (HL) |
| 1033 | 203 | 7 | 111 | | RLO | 0 |
| 1035 | 221 | 203 | d | 30 | RR | (IX+d) |
| 1039 | 253 | 203 | d | 30 | RR | (IY+d) |
| 1043 | 31 | | | | RRR | R |
| 1044 | 203 | 31 | | | RR | B |
| 1046 | 203 | 24 | | | RR | B |
| 1048 | 203 | 25 | | | RR | 00 |
| 1050 | 203 | 25 | | | RR | 00 |
| 1052 | 203 | 27 | | | RR | E |
| 1054 | 203 | 28 | | | RR | H |
| 1056 | 203 | 29 | | | RR | L |
| 1058 | 203 | 30 | | | RR | (HL) |
| 1060 | 221 | 203 | d | 14 | RRC | (IX+d) |
| 1064 | 253 | 203 | d | 14 | RRC | (IY+d) |
| 1068 | 15 | | | | RRCR | R |
| 1069 | 203 | 15 | | | RRC | B |
| 1071 | 203 | 8 | | | RRC | B |
| 1073 | 203 | 9 | | | RRC | 00 |
| 1075 | 203 | 10 | | | RRC | 00 |
| 1077 | 203 | 11 | | | RRC | E |
| 1079 | 203 | 12 | | | RRC | H |
| 1081 | 203 | 13 | | | RRC | L |
| 1083 | 203 | 14 | | | RRC | (HL) |
| 1085 | 237 | 103 | | | RRD | |
| 1087 | 199 | | | | RST | 0 |
| 1088 | 207 | | | | RST | 8 |
| 1089 | 215 | | | | RST | 16 |
| 1090 | 223 | | | | RST | 24 |
| 1091 | 231 | | | | RST | 32 |
| 1092 | 239 | | | | RST | 40 |
| 1093 | 247 | | | | RST | 48 |
| 1094 | 255 | | | | RST | 56 |
| 1095 | 221 | 158 | d | | SBC | D, (IX+d) |
| 1096 | 253 | 158 | d | | SBC | D, (IY+d) |
| 1101 | 159 | | | | SBC | D, D |
| 1102 | 152 | | | | SBC | D, B |
| 1103 | 153 | | | | SBC | D, C |
| 1104 | 154 | | | | SBC | D, D |
| 1105 | 155 | | | | SBC | D, E |
| 1106 | 156 | | | | SBC | D, H |
| 1107 | 157 | | | | SBC | D, L |
| 1108 | 158 | | | | SBC | D, (HL) |
| 1109 | 222 | n | | | SBC | D, n |

| | | | | | |
|-------|------|-----|---|-----|----------|
| 11111 | 0007 | 00 | | SET | HL,BC |
| 11113 | 0007 | 00 | | SET | HL,DE |
| 11115 | 0007 | 00 | | SET | HL,HL |
| 11117 | 0007 | 114 | | SET | HL,SP |
| 11119 | 0005 | | | SET | |
| 11200 | 0001 | 003 | d | 100 | 0,(IX+d) |
| 11204 | 0003 | 003 | d | 100 | 0,(IX+d) |
| 11208 | 0003 | 000 | | SET | 0,0 |
| 11300 | 0003 | 000 | | SET | 0,0 |
| 11302 | 0003 | 003 | | SET | 0,0 |
| 11304 | 0003 | 004 | | SET | 0,0 |
| 11306 | 0003 | 005 | | SET | 0,0 |
| 11308 | 0003 | 006 | | SET | 0,0 |
| 11400 | 0003 | 007 | | SET | 0,0 |
| 11402 | 0003 | 008 | | SET | 0,0 |
| 11404 | 0001 | 003 | d | 006 | 1,(HL) |
| 11408 | 0003 | 003 | d | 006 | 1,(IX+d) |
| 11502 | 0003 | 007 | | SET | 1,0 |
| 11504 | 0003 | 000 | | SET | 1,0 |
| 11506 | 0003 | 001 | | SET | 1,0 |
| 11508 | 0003 | 002 | | SET | 1,0 |
| 11510 | 0003 | 003 | | SET | 1,0 |
| 11512 | 0003 | 004 | | SET | 1,0 |
| 11514 | 0003 | 005 | | SET | 1,0 |
| 11516 | 0003 | 006 | | SET | 1,0 |
| 11518 | 0001 | 003 | d | 014 | 1,(HL) |
| 11702 | 0003 | 003 | d | 014 | 1,(IX+d) |
| 11706 | 0003 | 015 | | SET | 1,(IX+d) |
| 11708 | 0003 | 008 | | SET | 1,0 |
| 11800 | 0003 | 009 | | SET | 1,0 |
| 11802 | 0003 | 010 | | SET | 1,0 |
| 11804 | 0003 | 011 | | SET | 1,0 |
| 11806 | 0003 | 012 | | SET | 1,0 |
| 11808 | 0003 | 013 | | SET | 1,0 |
| 11900 | 0003 | 014 | | SET | 1,0 |
| 11902 | 0001 | 003 | d | 000 | 3,(HL) |
| 11906 | 0003 | 003 | d | 000 | 3,(IX+d) |
| 12000 | 0003 | 003 | | SET | 3,(IX+d) |
| 12002 | 0003 | 016 | | SET | 3,0 |
| 12004 | 0003 | 017 | | SET | 3,0 |
| 12006 | 0003 | 018 | | SET | 3,0 |
| 12008 | 0003 | 019 | | SET | 3,0 |
| 12100 | 0003 | 000 | | SET | 3,0 |
| 12102 | 0003 | 001 | | SET | 3,0 |
| 12104 | 0003 | 002 | | SET | 3,0 |
| 12106 | 0003 | 003 | d | 000 | 4,(HL) |
| 12200 | 0003 | 003 | d | 000 | 4,(IX+d) |
| 12204 | 0003 | 031 | | SET | 4,0 |
| 12206 | 0003 | 004 | | SET | 4,0 |
| 12208 | 0003 | 005 | | SET | 4,0 |
| 12300 | 0003 | 006 | | SET | 4,0 |

| | | | | | |
|------|------|------|-------|-----|----------|
| 1232 | 2003 | 2027 | | SET | 4,E |
| 1234 | 2003 | 2028 | | SET | 4,H |
| 1236 | 2003 | 2029 | | SET | 4,L |
| 1238 | 2003 | 2030 | | SET | 4,(HL) |
| 1240 | 2021 | 2003 | d 238 | SET | 5,(IX+d) |
| 1244 | 2053 | 2003 | d 238 | SET | 5,(IY+d) |
| 1248 | 2003 | 2039 | | SET | 5,B |
| 1250 | 2003 | 2032 | | SET | 5,B |
| 1252 | 2003 | 2033 | | SET | 5,C |
| 1254 | 2003 | 2034 | | SET | 5,D |
| 1256 | 2003 | 2035 | | SET | 5,E |
| 1258 | 2003 | 2036 | | SET | 5,H |
| 1260 | 2003 | 2037 | | SET | 5,L |
| 1262 | 2003 | 2038 | | SET | 5,(HL) |
| 1264 | 2021 | 2003 | d 246 | SET | 6,(IX+d) |
| 1268 | 2053 | 2003 | d 246 | SET | 6,(IY+d) |
| 1272 | 2003 | 247 | | SET | 6,B |
| 1274 | 2003 | 240 | | SET | 6,B |
| 1276 | 2003 | 241 | | SET | 6,C |
| 1278 | 2003 | 242 | | SET | 6,D |
| 1280 | 2003 | 243 | | SET | 6,E |
| 1282 | 2003 | 244 | | SET | 6,H |
| 1284 | 2003 | 245 | | SET | 6,L |
| 1286 | 2003 | 246 | | SET | 6,(HL) |
| 1288 | 2021 | 2003 | d 254 | SET | 7,(IX+d) |
| 1292 | 2053 | 2003 | d 254 | SET | 7,(IY+d) |
| 1296 | 2003 | 255 | | SET | 7,B |
| 1298 | 2003 | 248 | | SET | 7,B |
| 1300 | 2003 | 249 | | SET | 7,C |
| 1302 | 2003 | 250 | | SET | 7,D |
| 1304 | 2003 | 251 | | SET | 7,E |
| 1306 | 2003 | 252 | | SET | 7,H |
| 1308 | 2003 | 253 | | SET | 7,L |
| 1310 | 2003 | 254 | | SET | 7,(HL) |
| 1312 | 2021 | 2003 | d 38 | SLD | (IX+d) |
| 1316 | 2053 | 2003 | d 38 | SLD | (IY+d) |
| 1320 | 2003 | 39 | | SLD | B |
| 1322 | 2003 | 32 | | SLD | B |
| 1324 | 2003 | 33 | | SLD | C |
| 1326 | 2003 | 34 | | SLD | D |
| 1328 | 2003 | 35 | | SLD | E |
| 1330 | 2003 | 36 | | SLD | H |
| 1332 | 2003 | 37 | | SLD | L |
| 1334 | 2003 | 38 | | SLD | (HL) |
| 1336 | 2021 | 2003 | d 46 | SRD | (IX+d) |
| 1340 | 2053 | 2003 | d 46 | SRD | (IY+d) |
| 1344 | 2003 | 47 | | SRD | B |
| 1346 | 2003 | 40 | | SRD | B |
| 1348 | 2003 | 41 | | SRD | C |
| 1350 | 2003 | 42 | | SRD | D |
| 1352 | 2003 | 43 | | SRD | E |

| | | | | | | |
|------|-----|-----|---|----|-----|--------|
| 1354 | 203 | 44 | | | SRA | H |
| 1355 | 203 | 45 | | | SRA | L |
| 1356 | 203 | 46 | | | SRA | (HL) |
| 1359 | 221 | 203 | d | 62 | SRL | (IX+d) |
| 1364 | 253 | 203 | d | 22 | SRL | (IY+d) |
| 1368 | 203 | 63 | | | SRL | B |
| 1370 | 203 | 55 | | | SRL | B |
| 1372 | 203 | 57 | | | SRL | C |
| 1374 | 203 | 58 | | | SRL | C |
| 1375 | 203 | 59 | | | SRL | C |
| 1378 | 203 | 60 | | | SRL | H |
| 1380 | 203 | 61 | | | SRL | L |
| 1382 | 203 | 62 | | | SRL | (HL) |
| 1384 | 221 | 150 | d | | SUB | (IX+d) |
| 1387 | 253 | 150 | d | | SUB | (IY+d) |
| 1390 | 151 | | | | SUB | B |
| 1391 | 144 | | | | SUB | B |
| 1392 | 145 | | | | SUB | C |
| 1393 | 146 | | | | SUB | C |
| 1394 | 147 | | | | SUB | E |
| 1395 | 148 | | | | SUB | H |
| 1396 | 149 | | | | SUB | L |
| 1397 | 150 | | | | SUB | (HL) |
| 1398 | 214 | n | | | SUB | n |
| 1400 | 221 | 174 | d | | XOR | (IX+d) |
| 1403 | 253 | 174 | d | | XOR | (IY+d) |
| 1405 | 175 | | | | XOR | B |
| 1407 | 168 | | | | XOR | B |
| 1408 | 169 | | | | XOR | C |
| 1409 | 170 | | | | XOR | C |
| 1410 | 171 | | | | XOR | E |
| 1411 | 172 | | | | XOR | H |
| 1412 | 173 | | | | XOR | L |
| 1413 | 174 | | | | XOR | (HL) |
| 1414 | 238 | n | | | XOR | n |

Conversioni decimali/ esadecimali

** tavola conversione dec/hex **

| | | | | | | | |
|----|----|-----|----|-----|----|----|----|
| 0 | 00 | 64 | 40 | 128 | 80 | 16 | 00 |
| 1 | 01 | 65 | 41 | 129 | 81 | 17 | 01 |
| 2 | 02 | 66 | 42 | 130 | 82 | 18 | 02 |
| 3 | 03 | 67 | 43 | 131 | 83 | 19 | 03 |
| 4 | 04 | 68 | 44 | 132 | 84 | 20 | 04 |
| 5 | 05 | 69 | 45 | 133 | 85 | 21 | 05 |
| 6 | 06 | 70 | 46 | 134 | 86 | 22 | 06 |
| 7 | 07 | 71 | 47 | 135 | 87 | 23 | 07 |
| 8 | 08 | 72 | 48 | 136 | 88 | 24 | 08 |
| 9 | 09 | 73 | 49 | 137 | 89 | 25 | 09 |
| 10 | 0A | 74 | 4A | 138 | 8A | 26 | 0A |
| 11 | 0B | 75 | 4B | 139 | 8B | 27 | 0B |
| 12 | 0C | 76 | 4C | 140 | 8C | 28 | 0C |
| 13 | 0D | 77 | 4D | 141 | 8D | 29 | 0D |
| 14 | 0E | 78 | 4E | 142 | 8E | 30 | 0E |
| 15 | 0F | 79 | 4F | 143 | 8F | 31 | 0F |
| 16 | 10 | 80 | 50 | 144 | 90 | 32 | 10 |
| 17 | 11 | 81 | 51 | 145 | 91 | 33 | 11 |
| 18 | 12 | 82 | 52 | 146 | 92 | 34 | 12 |
| 19 | 13 | 83 | 53 | 147 | 93 | 35 | 13 |
| 20 | 14 | 84 | 54 | 148 | 94 | 36 | 14 |
| 21 | 15 | 85 | 55 | 149 | 95 | 37 | 15 |
| 22 | 16 | 86 | 56 | 150 | 96 | 38 | 16 |
| 23 | 17 | 87 | 57 | 151 | 97 | 39 | 17 |
| 24 | 18 | 88 | 58 | 152 | 98 | 40 | 18 |
| 25 | 19 | 89 | 59 | 153 | 99 | 41 | 19 |
| 26 | 1A | 90 | 5A | 154 | 9A | 42 | 1A |
| 27 | 1B | 91 | 5B | 155 | 9B | 43 | 1B |
| 28 | 1C | 92 | 5C | 156 | 9C | 44 | 1C |
| 29 | 1D | 93 | 5D | 157 | 9D | 45 | 1D |
| 30 | 1E | 94 | 5E | 158 | 9E | 46 | 1E |
| 31 | 1F | 95 | 5F | 159 | 9F | 47 | 1F |
| 32 | 20 | 96 | 60 | 160 | 9A | 48 | 20 |
| 33 | 21 | 97 | 61 | 161 | 9B | 49 | 21 |
| 34 | 22 | 98 | 62 | 162 | 9C | 50 | 22 |
| 35 | 23 | 99 | 63 | 163 | 9D | 51 | 23 |
| 36 | 24 | 100 | 64 | 164 | 9E | 52 | 24 |
| 37 | 25 | 101 | 65 | 165 | 9F | 53 | 25 |
| 38 | 26 | 102 | 66 | 166 | 9A | 54 | 26 |
| 39 | 27 | 103 | 67 | 167 | 9B | 55 | 27 |
| 40 | 28 | 104 | 68 | 168 | 9C | 56 | 28 |
| 41 | 29 | 105 | 69 | 169 | 9D | 57 | 29 |
| 42 | 2A | 106 | 6A | 170 | 9E | 58 | 2A |
| 43 | 2B | 107 | 6B | 171 | 9F | 59 | 2B |
| 44 | 2C | 108 | 6C | 172 | 9A | 60 | 2C |
| 45 | 2D | 109 | 6D | 173 | 9B | 61 | 2D |
| 46 | 2E | 110 | 6E | 174 | 9C | 62 | 2E |
| 47 | 2F | 111 | 6F | 175 | 9D | 63 | 2F |
| 48 | 30 | 112 | 70 | 176 | 9E | 64 | 30 |

| | | | | | | | |
|----|----|-----|----|-----|----|-----|----|
| 49 | 31 | 113 | 71 | 177 | 81 | 241 | F1 |
| 50 | 32 | 114 | 72 | 178 | 82 | 242 | F2 |
| 51 | 33 | 115 | 73 | 179 | 83 | 243 | F3 |
| 52 | 34 | 116 | 74 | 180 | 84 | 244 | F4 |
| 53 | 35 | 117 | 75 | 181 | 85 | 245 | F5 |
| 54 | 36 | 118 | 76 | 182 | 86 | 246 | F6 |
| 55 | 37 | 119 | 77 | 183 | 87 | 247 | F7 |
| 56 | 38 | 120 | 78 | 184 | 88 | 248 | F8 |
| 57 | 39 | 121 | 79 | 185 | 89 | 249 | F9 |
| 58 | 3A | 122 | 7A | 186 | 8A | 250 | FA |
| 59 | 3B | 123 | 7B | 187 | 8B | 251 | FB |
| 60 | 3C | 124 | 7C | 188 | 8C | 252 | FC |
| 61 | 3D | 125 | 7D | 189 | 8D | 253 | FD |
| 62 | 3E | 126 | 7E | 190 | 8E | 254 | FE |
| 63 | 3F | 127 | 7F | 191 | 8F | 255 | FF |

Tabella di conversione decimale/esadecimale

a) per convertire da esadecimale a decimale, trovate il numero decimale corrispondente a ciascuna cifra esadecimale nella rispettiva colonna (da I a VI), quindi sommate tra loro questi valori. Es.: convertire 9CC2E. I decimali corrispondenti sono 589824,49152, 3072,32,14; la loro somma da' 642094, che e' il numero cercato.

b) per convertire da decimale a esadecimale, trovate nella tabella il numero piu' grande inferiore a quello da convertire, e segnatevi la cifra esadecimale corrispondente; calcolate la differenza tra il vostro numero dec e quello scelto nella tabella, quindi cercate il piu' grande minore di tale resto, etc. Es.: convertire 57248. Il primo inferiore nella tabella e' 53248 (hex D); il resto e' 4000; i numeri successivi sono 3840 (F); 160 (A); 0 (0); il numero in formato hex e' percio' DFA0.

Conversione Decimale/Esadecimale

| VI | | V | | IV | | III | | II | | I | |
|-----|----------|-----|--------|-----|-------|-----|------|----|-----|---|----|
| HEX | DEC | HEX | DEC | HEX | DEC | HEX | DEC | H | D | H | D |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1048576 | 1 | 65536 | 1 | 4096 | 1 | 256 | 1 | 16 | 1 | 1 |
| 2 | 2097152 | 2 | 131072 | 2 | 8192 | 2 | 512 | 2 | 32 | 2 | 2 |
| 3 | 3145728 | 3 | 196608 | 3 | 12288 | 3 | 768 | 3 | 48 | 3 | 3 |
| 4 | 4194304 | 4 | 262144 | 4 | 16384 | 4 | 1024 | 4 | 64 | 4 | 4 |
| 5 | 5242880 | 5 | 327680 | 5 | 20480 | 5 | 1280 | 5 | 80 | 5 | 5 |
| 6 | 6291456 | 6 | 393216 | 6 | 24576 | 6 | 1536 | 6 | 96 | 6 | 6 |
| 7 | 7340032 | 7 | 458752 | 7 | 28672 | 7 | 1792 | 7 | 112 | 7 | 7 |
| 8 | 8388608 | 8 | 524288 | 8 | 32768 | 8 | 2048 | 8 | 128 | 8 | 8 |
| 9 | 9437184 | 9 | 589824 | 9 | 36864 | 9 | 2304 | 9 | 144 | 9 | 9 |
| A | 10485760 | A | 655360 | A | 40960 | A | 2560 | A | 160 | A | 10 |
| B | 11534336 | B | 720897 | B | 45056 | B | 2816 | B | 176 | B | 11 |
| C | 12582912 | C | 786432 | C | 49152 | C | 3072 | C | 192 | C | 12 |
| D | 13631488 | D | 851968 | D | 53248 | D | 3328 | D | 208 | D | 13 |
| E | 14680064 | E | 917504 | E | 57344 | E | 3584 | E | 224 | E | 14 |
| F | 15728640 | F | 983040 | F | 61440 | F | 3840 | F | 240 | F | 15 |

Mappa della ROM

Mappa della ROM dello Spectrum

Routines di restart e tabelle

0000 start
0008 restart di errore
0010 stampa un carattere
0018 preleva un carattere
0020 preleva il prossimo carattere
0028 restart del calcolatore
0030 crea locazioni libere nell'area di lavoro
0038 interrupt mascherabile
0053 routine errore-2
0066 interrupt non mascherabile
0074 subroutine CH-ADD + 1
007D SKIP-OVER
0095 tabella dei token
0205 tabella dei tasti

Routines della tastiera

028E scansione della tastiera
02BF scans.tastiera e decodifica del valore
0310 ripetizione del tasto
031E controllo del tasto premuto
0333 decodifica della tastiera

Routines dell'altoparlante

03B5 controllo altoparlante
03F8 gestione del BEEP
046E tabella dei semitoni

Routines di gestione del registratore

04C2 salva bytes di header e blocco program/data
053F reset cornice, controllo tasto BREAK durante
LOAD/SAVE
0556 carica header e blocco informazioni
05E3 controlla il segnale in caricamento
0605 entry-point per comandi del nastro
07CB routine di controllo di VERIFY

0802 carica un blocco di dati
0808 rout.di controllo di LOAD
08B6 rout.di controllo di MERGE
0970 rout.di controllo di SAVE
09A1 messaggi fissi sulla cassetta

Routines di gestione schermo e stampante

09F4 routine generale di PRINT
0A11 tabella dei caratteri di controllo
0A23 cursore a sinistra
0A3D cursore a destra
0A4F "carriage return"
0A5F virgola
0A69 punto interrogativo
0A6D caratteri di controllo con operandi
0AD9 stampa carattere/i
0ADC memorizza indirizzo di linea, colonna e pixel
0B03 preleva parametri di posizione
0B24 stampa i diversi tipi di carattere
0B7F stampa tutti i caratteri
0BDB elabora il byte attributi
0C0A stampa un messaggio
0C3B gestione stampa ricorsiva
0C41 ricerca tabella
0C55 test per lo scroll
0CF8 messaggio 'scroll?'
0D4D attributi di colore temporanei
0D6B comando CLS
0DAF cancella l'intera display-area
0DD9 identificazione linea/colonna
0DFE routine di scroll
0E44 cancella la parte bassa dello schermo
0E88 gestione attributi
0E9B gestione schermo con numero di linea
0EAC COPY
0ECD invia il printer-buffer alla stampante
0EDF cancella il printer-buffer
0EF4 invio alla stampante di una linea
0F2C routine di editor per linea basic e per INPUT
0FB1 aggiunge un car. alla linea in edit o input
0FA0 tabella tasti di editing
0FA9 controllo tasti di editing

0FF3 cursore in giu
 1007 cursore a sinistra
 100C cursore a destra
 1015 DELETE
 101E ignora i success.2 codici dall'input
 1024 ENTER editing
 1031 controllo cursore in editing
 1059 cursore in su
 1076 controllo codici SYMBOL SH. e GRAPHICS
 107F routine di errore nell'editing
 1097 cancella l'area di edit o la work-space a.
 10A8 input da tastiera
 111D stampa nella parte bassa dello schermo
 1190 punta prima e ultima locaz. di edit-area o
 work-sp.
 11A7 elimina da linea basic i formati fl.point
 nascosti

Routines esecutive

11B7 comando NEW
 11CB entry-point principale (inizializzazione)
 11DA controllo della RAM
 12A2 ciclo principale di esecuzione
 1391 tabella messaggi di errore
 155D aggiunge una linea basic
 15AF dati sui canali principali
 15C6 dati di inizio sui flussi
 15D4 attesa di un tasto
 15E6 punta l'indirizzo di input
 15EF routine principale di stampa
 1601 apertura di canale
 1615 selezione flag di canale
 162D tabella codici di canale
 1634 flag canale "K"
 1642 flag canale "S"
 164D flag canale "P"
 1652 routine per fare spazio
 1664 controllo dei puntatori
 168F prelievo di un numero di linea
 169E riserva spazio
 16B0 reset al minimo ingombro di edit-area e seg.
 16D4 richiesta di linea di edit
 16DB "indexer" (scansione di tabelle)
 16E5 comando CLOSE#

1701 CLOSE# di flussi associati ai canali K/S/P
 1716 tabella per CLOSE#
 171C rientro dalla subrout. CLOSE#
 171E dati di flusso
 1736 comando OPEN#
 1750 OPEN#/2, associa canale/flusso
 177A tabella flusso OPEN#
 1781 OPEN# "K"
 1785 OPEN# "S"
 1789 OPEN# "P"
 1793 Usando CAT/ERASE/MOVE/FORMAT da' errore "0"
 1795 auto-LIST
 17F5 entry-point per LLIST
 17F9 entry-point per LIST
 1855 stampa un'intera linea di basic
 18B6 test per l'identificatore di numero
 18C1 stampa un carattere lampeggiante
 18E1 stampa il cursore
 190F prelievo numero di linea
 1925 stampa caratteri in una linea basic
 196E indirizzo di inizio di una linea
 1980 confronto numeri di linea
 1988 ricerca di un'istruzione
 19B8 trova la prossima linea/variabile
 19DD differenza
 19E5 richiesta di spazio
 19FB legge num.linea in edit-area
 1A1B stampa numero di linea

Interpretazione di linee basic e di comandi

1A48 tab.sintassi: a)valori di offset per i com.
 basic
 1A7A tab.sintassi: b)parametri (classi, separat.,
 indirizzi)
 1B17 analizzatore sintattico principale
 1B28 loop istruzione
 1B52 puntatore temporaneo per entry in tabella
 parametri
 1B6F controllo separatore
 1B76 return dopo corretta interpretazione
 1B8A run a un dato numero di linea
 1B9E trova indirizzo di linea a cui saltare
 1BB2 gestione di REM
 1BB3 controlla se la linea e' finita

1BBF controllo generale della linea
 1BD1 vai alla linea successiva
 1BEE controlla se l'istruzione e' terminata
 1BF4 vai all'istruzione successiva
 1C01 tabella della classe dei comandi
 1C0D classi 00,03,05
 1C16 salta alla giusta istruzione
 1C1F classi 01,02,04
 1C22 variabile in assegnazione
 1C56 preleva un valore
 1C6C classe 04
 1C79 valutaz.espressione numerica/stringa
 1C96 defin.colori permanenti (classe 07)
 1CBE classe 09
 1CDB classe 0B
 1CDE preleva un numero
 1CEE istruzione STOP
 1CF0 istruzione IF
 1D03 istruzione FOR
 1D86 ricerca di DATA,DEF FN,NEXT
 1DAB istruzione NEXT
 1DDA controllo ciclo NEXT
 1DEC istruzione READ
 1E27 istruzione DATA
 1E39 controllo presenza DATA/DEF.FN
 1E42 istr. RESTORE
 1E4F istr. RANDOMIZE
 1E5F istr. CONTINUE
 1E67 istr. GO TO
 1E7A istr. OUT
 1E80 istr. POKE
 1E85 esamina due parametri sullo stack
 1E94 trova gli interi
 1EA1 istr. RUN
 1EAC istr. CLEAR
 1EED istr. GO SUB
 1F05 controllo memoria disponibile
 1F1A routine memoria libera
 1F23 istr. RETURN
 1F3A istr. PAUSE
 1F54 tasto BREAK
 1F60 istr. DEF FN
 1FC3 ritorno anticipato da subroutine
 1FC9 PRINT e LPRINT
 1FF5 stampa un 'carriage return'
 1FFC parametri di stampa

2045 fine stampa
 204E controllo posizione di stampa
 2070 modifica flusso
 2089 istruzione INPUT
 21B9 controllo dell'input
 21D6 uso del canale "K"
 21E1 parametri colore
 226C gestione cambio colore
 2294 istr. BORDER
 22AA indirizzo pixel
 22CB routine POINT
 22DC istruzione PLOT
 2307 due numeri da stack a BC
 2314 un numero da stack ad A
 2320 istr. CIRCLE
 2382 istr. DRAW
 247D definiz.param.iniziali (per CIRCLE e DRAW)
 24B7 disegna una linea

Calcolo di espressioni

24FB routine di scansione
 2530 controllo sintassi
 2535 scansione SCREEN\$
 2580 scansione ATTR
 2596 scansione tabella funzioni
 25AF scansione routines funzioni
 26C9 scansione routines variabili
 2734 loop principale
 2795 tabella operatori
 27B0 tabella priorita'
 27BD routine scansione FN
 28AB skip-over (usato da FN)
 28B2 ricerca in area variabili (per FN)
 2951 ricerca argomento in stack funzioni
 2996 controllo parametri in area variabili
 2A52 routine slicing di stringa
 2AB1 trasfer.a stack da A,B,C,D,E
 2ACC calcolo prossima espress. in valore intero
 2AEE esegue LD DE,(DE+1)
 2AF4 esegue HL*DE (ritorna in HL)
 2AFF istruz. LET
 2BA6 numero da stack (o stringa da work-sp.) ad area variabili
 2BAF seguito istruz. LET

2BC6 stringa in area variabili
 2BF1 preleva LV (last value) da stack
 2C02 istruz. DIM
 2C88 test cifra o lettera
 2C8D controllo validita' di un car.alfabetico
 2C9B da formato decimale a floating point
 2D1B controllo validita' di una cifra
 2D22 controllo cifra/non cifra
 2D28 da binario a floating point (reg.A)
 2D2B da binario a floating point (reg.BC)
 2D3B da intero a floating point

Routines aritmetiche

2D4F da formato xEy a floating point
 2D7F preleva un intero da (HL)
 2D8C memorizza un intero da (HL)
 2DA2 da fl.point a formato compresso in BC
 2DC1 calcola $\text{LOG}(2^A)$
 2DD5 da fl.point ad A
 2DE3 stampa un numero in formato fl.point
 2F88 esegue $CA=10*A+C$
 2F9B prepara un fl.point per addizione
 2FBA preleva due numeri
 2FDD shift a destra di num.fl.point
 3004 addizione dei riporti
 300F sottrazione
 3014 addizione
 30A9 esegue $HL=HL*DE$
 30C0 prepara moltiplic. o divisione
 30CA moltiplicazione
 31AF divisione
 3214 troncamento decimali
 3293 riporta in stack due interi piccoli
 3297 riporta in stack un numero fl.point

Il calcolatore floating point

32C5 tabella costanti
 32D7 tabella indirizzi
 335B esecuzione calcoli in fl.point
 33A1 DELETE
 33A2 singola operazione
 33A9 controllo 5 byte di spazio

33B4 muove un fl.point allo stack
 33C6 'literals' allo stack
 33F7 salto delle costanti
 3406 individua locaz.di memoria
 340F prendi dall'area di memoria
 341B una costante allo stack
 342D invia all'area di memoria
 343C scambia (i primi due dello stack)
 3449 generatore di serie (di Chebyshev)
 346A grandezza assoluta
 346E manipolazione del segno
 3492 funzione segno
 34A5 funzione IN
 34AC funzione PEEK
 34B3 funzione USR
 34BC funzione USR 'stringa' (per gli UDG)
 34E9 test per zero
 34F9 test per maggiore di zero
 3501 operatore NOT
 3506 test per minore di zero
 350B test 'zero o uno'
 351B operatore OR
 3524 operat.AND tra due numeri
 352D operat.AND tra numero e stringa
 353B confronti <,<=,>,>=,<> numeri e stringhe
 359C concatenazione di stringhe
 35BF H1 e DE puntano lo stack
 35C9 funzione CHR\$
 35DE funzioni VAL e VAL\$
 361F funzione STR\$
 3645 lettura dato
 3669 funzione CODE
 3674 funzione LEN
 367A decrementa il contatore
 3686 salto incondizionato
 368F salto se (DE) e' vero
 369B conclusione di un RST 0028
 36A0 esegue il modulo di numero in stack
 36AF funzione INT
 36C4 calcolo di esponenziale
 3713 funzione LN (logar.naturale)
 37B3 elaboraz.argomento di SIN o COS
 37AA funzione COS
 37B5 funzione SIN
 37DA funzione TAN
 37E2 funzione ARC TAN

3833 funzione ARC SIN
3843 funzione ARC COS
384A funzione SQR
3851 funzione EXP

386E-3CFF non usate (contengono FF)

3D00-3FFF set di caratteri (8 bytes per car.)

Lire 7.000
Anno 2 N. 5 - Giugno 1985
Distr. MePe

Tutti i segreti dello SPECTRUM